

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公表特許公報(A)

(11)特許出願公表番号 特表2003-507785 (P2003-507785A)

(43)公表日 平成15年2月25日(2003.2.25)

(51) Int.Cl. ⁷		識別配号	ΡΙ	デーマコート*(参考)
G06F	1/00		G06F 12/14	320A 5B017
	12/14	· 320	9/06	660A 5B076
				660H

審査請求 未請求 予備審査請求 有 (全119頁)

(21)出願番号	特顯2001-517235(P2001-517235)				
(86) (22)出顧日	平成12年8月11日(2000.8.11)				
(85)翻訳文提出日	平成14年2月13日(2002.2.13)				
(86)国際出願番号	PCT/GB00/03101				
(87)国際公開番号	WO01/013199				
(87)国際公開日	平成13年2月22日(2001.2.22)				
(31)優先權主張番号	99306415.3				
(32)優先日	平成11年8月13日(1999.8.13)				
(33)優先権主張国	欧州特許庁(EP)				
(81)指定国	EP(AT, BE, CH, CY,				
DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, I					
T, LU, MC, NL, PT, SE), JP, US					

(71)出願人 ヒューレット・パッカード・カンパニー HEWLETT-PACKARD COM PANY アメリカ合衆国カリフォルニア州パロアルト ハノーバー・ストリート 3000 (72)発明者 ピアソン、シアニ、ライン イギリス国プリストル・ピーエス9・3ピーゼット、ウエストバーリィーオン-トリム、サンディリーズ・35

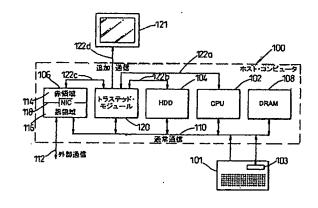
(74)代理人 弁理士 古谷 磬 (外3名)

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 コンピュータ・プラットフォームおよびその運用方法

(57) 【要約】

コンピュータ・ブラットフォーム(100)は、コンピュータ・ブラットフォームの不正防止コンポーネント(120)またはトラステッド・モジュールをソフトウェアと共に使用する。このソフトウェアは、前配不正防止コンポーネント内で動作することが好ましく、そのブラットフォーム上のデータのアップロード及び使用を、そのブラットフォームの汎用ドングルとして制御する。ライセンス検査はトラステッド環境(即ち、ユーザが期待するように振舞うことが信用できる環境)下で行なわれる。これは、ソフトウェアのアップロードとライセンス検査を完全性検査することにより強制することができる。測定記録は不正防止装置に格納され、要求に応じて管理者へ報告される。データについての登録及び支払いを可能にするための、関連するクリアリングハウス機構が存在してもよい。



【特許請求の範囲】

【請求項1】

内部の不正に対して抵抗力があり、第三者の公開鍵証明書を格納するトラステッド・モジュールと、

プラットフォームまたは該プラットフォームのユーザが特定のデータの使用を 許諾されているか否かを検査し、該データを使用するための、及び、該データの 使用を監視するための、あるいはその両方のためのインタフェースを提供するセ キュア実行プログラムと、前記プラットフォームまたは該プラットフォームのユ ーザが特定のデータのインストールを許諾されているか否かを検査するための、 及び、インストール前にデータの完全性を検査するための、あるいはその両方を 行うためのセキュア・ローダとのうち、少なくとも1つを含むライセンス関連コ ードを格納する手段と、

第三者の秘密鍵を用いて署名されたライセンス関連コードのハッシュされたバージョンを格納する手段とから成り、

前記プラットフォームのブート時において、前記ライセンス関連コードは、前記署名されたバージョンと前記公開鍵証明書を参照して完全性検査が成され、前記完全性検査が失敗した場合、前記ライセンス関連コードはロードされないようにプログラムされているコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項2】

前記完全性検査は、前記ライセンス関連コードを読み込み、及び、ハッシュして第1のハッシュを生成し、前記公開鍵証明書を用いて前記署名されたバージョンを読み込み、及び、復号して第2のハッシュを生成し、前記第1および第2のハッシュを比較することにより実施される、請求項1のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項3】

前記ライセンス関連コードは、前記トラステッド・モジュールと他のコンピュータ・プラットフォームのさらなるトラステッド・モジュールとの間でライセンス鍵の転送を可能にするためのセキュア鍵転送コードをさらに含む、請求項1または2のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項4】

前記ライセンス関連コードは、前記トラステッド・モジュールと通信するため に呼び出されることが可能なインタフェース・サブルーチンのライブラリをさら に含む、請求項1~4のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項5】

前記ライセンス関連コードは、前記ライセンス関連コードは、データの少なくとも1グループに対して、前記データのグループのそれぞれを指定し、前記データのグループへのインタフェースとして機能することの可能なソフトウェア実行プログラムを含む、請求項1~4のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項6】

前記ライセンス関連コードを格納する前記手段、及び、前記ライセンス関連コードの前記ハッシュされたバージョンを格納する前記手段、または、これら両方は、前記トラステッド・モジュールによって、少なくとも一部に設けられる、請求項1~5のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項7】

前記トラステッド・モジュール及び前記プラットフォームのオペレーティング・システムは、これらの間に前記コンピュータ・プラットフォームの他の部分へアクセスできない専用通信路を有する、請求項1~6のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項8】

前記オペレーティング・システムは、前記プラットフォームまたは前記プラットフォームのユーザが前記特定のデータをインストールすることを許諾されているか否かについてライセンス検査すること、及び、前記特定データの完全性を検査すること、または、これら両方を行うことを前記セキュア・ローダへ要求するように動作可能であり、

前記要求に応答して、前記セキュア・ローダは、前記検査を実施し、前記検査 の結果を前記オペレーティング・システムへ応答するように動作可能であり、 前記応答に応じて、前記オペレーティング・システムは、前記特定のデータを インストールする、または、インストールしないように動作可能である、請求項 1~7のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項9】

前記オペレーティング・システムは、前記セキュア・ローダのみに応答して、 前記特定のデータをインストールするようにプログラムされている請求項8のコ ンピュータ・プラットフォーム。

【請求項10】

前記トラステッド・モジュールは、インストールされる前記特定のデータと関連するパーティの公開鍵証明書を格納し、

前記オペレーティング・システムは、前記検査の要求において、前記関連する パーティの秘密鍵を用いて署名された前記特定データのハッシュ・バージョンと 共に前記特定データを含めるように動作可能であり、

前記検査の実施において、前記セキュア・ローダは、前記要求に含まれる前記 特定データをハッシュして第3のハッシュを生成し、前記関連するパーティの公 開鍵証明書を用いて前記要求の署名されハッシュされたバージョンを復号して第 4のハッシュを生成し、前記第3及び第4のハッシュが合致するか否かに応じて 前記応答を生成するように動作可能である、請求項8または9のコンピュータ・ プラットフォーム。

【請求項11】

前記検査の要求は、前記特定のデータのための前記ソフトウェア実行プログラムを含む、請求項5に直接的または間接的に従属する請求項10のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項12】

前記ソフトウェア実行プログラム(または前記ソフトウェア実行プログラムの うちの少なくとも1つ)は、特定のデータをインストールすることを前記トラス テッド・モジュールへ要求するように動作可能であり、

前記要求に応答して、前記トラステッド・モジュール内の前記セキュア・ロー ダは、前記プラットフォームまたは前記プラットフォームのユーザが前記特定の データをインストールすることを許諾されているか否かについてライセンス検査すること、及び、前記データの完全性を検査すること、または、これら両方を行い、前記検査の結果を前記オペレーティング・システムへ応答するように動作可能であり、

前記応答に応じて、前記オペレーティング・システムは、前記特定のデータを インストールする、または、インストールしないように動作可能である、請求項 5に従属する請求項6、または、これに従属する請求項7~11のうちいずれか 1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項13】

前記オペレーティング・システムは、前記トラステッド・モジュールにのみ応答して、前記特定のデータをインストールするようにプログラムされている、請求項12のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項14】

前記トラステッド・モジュールから前記オペレーティング・システムへの前記 応答は、前記専用通信路を介して供給される、請求項7に従属する請求項12ま たは13のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項15】

前記検査が成功した場合、前記トラステッド・モジュールは、前記特定のデータを監査するためにログを生成するように動作可能である、請求項8~14のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項16】

前記検査が成功した場合、前記セキュア・ローダは、前記特定のデータに対してウィルス検査を行うように動作可能である、請求項8~15のうちのいずれか1項に記載のプラットフォーム。

【請求項17】

インストール時において、前記特定のデータは前記トラステッド・モジュール ヘインストールされる、請求項8~16のうちいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項18】

さらなる着脱可能なトラステッド・モジュールをさらに含み、

第1のトラステッド・モジュールと前記着脱可能なトラステッド・モジュール との間で認証検査を実施するように動作可能であり、

インストール時に、前記特定のデータは、前記さらなるトラステッド・モジュールへインストールされる、請求項8~16のうちいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項19】

前記ソフトウェア実行プログラム(または前記ソフトウェア実行プログラムの うちの少なくとも1つ)は、前記トラステッド・モジュールの公開鍵と前記デー タのそれぞれに対するライセンスモデルとを含み、

前記オペレーティング・システムは、前記ソフトウェア実行プログラムのそれ ぞれのデータが使用されることを、そのソフトウェア実行プログラムへ要求する ように動作可能であり、

前記要求に応答して、前記ソフトウェア実行プログラムは、前記ソフトウェア 実行プログラムのライセンスモデルを用いて、前記プラットフォームまたは前記 プラットフォームのユーザが前記データの使用を許諾されているか否かをライセ ンス検査するように、前記セキュア実行プログラムへ要求するように動作可能で あり、

後者の要求に応答して、前記セキュア実行プログラムは、前記要求されたライセンス検査を実施し、前記トラステッド・モジュールの秘密鍵を用いて前記ライセンス検査の結果に署名し、前記署名された結果を前記ソフトウェア実行プログラムへ応答するように動作可能であり、

前記応答に応答して、前記ソフトウェア実行プログラムは、前記トラステッド・モジュールの公開鍵を用いて署名された結果の完全性を検査し、前記ライセンス検査が成功した結果前記完全性検査が成功すると、前記データの使用を前記オペレーティング・システムへ要求するように動作可能である、

請求項5、または、これに直接的または間接的に従属する請求項6~18のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項20】

前記ソフトウェア実行プログラム(または前記ソフトウェア実行プログラムの うちの少なくとも1つ)は、前記トラステッド・モジュールの公開鍵と前記デー タのそれぞれのライセンスモデルを含み、

前記オペレーティング・システムは、前記特定のデータが使用されることを、 前記セキュア実行プログラムへ要求するように動作可能であり、

前記要求に応答して、前記セキュア実行プログラムは、前記特定のデータに対するライセンスモデルに対する、前記トラステッド・モジュールの秘密鍵を使用して署名された要求を、前記それぞれのソフトウェア実行プログラムへ送信するように動作可能であり、

後者の要求に応答して、前記ソフトウェア実行プログラムは、前記トラステッド・モジュールの前記公開鍵を用いて前記要求の完全性を検査し、完全性検査が成功すると、前記ライセンスモデルを前記セキュア実行プログラムへ送信するように動作可能であり、

前記ライセンスモデルの受信すると、前記セキュア実行プログラムは、前記ライセンスモデルを用いてライセンス検査を実施し、ライセンス検査が成功すると、前記データを使用することを前記オペレーティング・システムへ要求するように動作可能である、

請求項5、またはこれに直接的または間接的に従属する請求項6~19のうち いずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項21】

前記セキュア実行プログラムは、少なくとも1つのライセンスモデルを含み、 前記オペレーティング・システムは、前記特定のデータが使用されることを、 前記セキュア実行プログラムへ要求するように動作可能であり、

前記要求に応答して、前記セキュア実行プログラムは、前記ライセンスモデル または前記ライセンスモデルのうちの1つを用いてライセンス検査を実施し、ラ イセンス検査が成功すると、前記データを使用することを前記オペレーティング ・システムへ要求するように動作可能である、

請求項の1~20のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項22】

前記オペレーティング・システムは、前記セキュア実行プログラムまたは前記 ソフトウェア実行プログラムにのみ応答して、前記特定のデータをインストール するようにプログラムされている、請求項19~21のうちいずれか1項に記載 のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項23】

前記セキュア実行プログラムは少なくとも1つのライセンスモデルを含み、

前記ソフトウェア実行プログラム(または前記ソフトウェア実行プログラムのうちの少なくとも1つ)は、前記トラステッド・モジュールに対して、前記ソフトウェア実行プログラムのデータのそれぞれが使用されることを要求するように動作可能であり、

前記要求に応答して、前記トラステッド・モジュール内の前記セキュア実行プログラムは、前記ライセンスモデル、または前記ライセンスモデルのうちの1つを用いてライセンス検査を実施し、ライセンス検査が成功すると、前記データをインストールすることを前記オペレーティング・システムへ要求するように動作可能である、

請求項5に従属する請求項6、または、これに従属する請求項7~22のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項24】

前記オペレーティング・システムは、前記トラステッド・モジュールにのみ応答して、前記特定のデータを使用するようにプログラムされている、請求項23 のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項25】

前記セキュア実行プログラムからオペレーティング・システムへのデータを使用するための要求は、前記専用通信路を介して供給される、請求項7に直接的または間接的に従属する請求項20~24のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項26】

前記トラステッド・モジュールは、前記オペレーティング・システムへの前記 データを使用するための要求を、ログ記録するように動作可能である、請求項1 9~25のうちのいずれか1項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項27】

ユーザ識別を含むさらなる着脱可能なトラステッド・モジュールをさらに含み

前記第1のトラステッド・モジュールと前記着脱可能なトラステッド・モジュールとの間で認証検査を実施するように動作可能であり、

ライセンス検査時において、前記セキュア実行プログラムまたはソフトウェア 実行プログラムは、前記ユーザ識別を参照して前記ライセンス検査を実施するよ うに動作可能である、請求項19~26のうちのいずれか1項に記載のコンピュ ータ・プラットフォーム。

【請求項28】

請求項3またはこれに従属する請求項4~27のうちのいずれか1項に記載の第1のコンピュータ・プラットフォームから、請求項3またはこれに従属する請求項4~27のうちのいずれか1項に記載の第2のコンピュータ・プラットフォームへ、データについてのライセンス(またはライセンスに関する鍵)を転送する方法であって、

前記トラステッドモジュール間でセキュアな通信を設定するステップと、

前記セキュアな通信を用いて前記第1のトラステッド・モジュールから前記第2のトラステッド・モジュールへ、前記ライセンスまたは前記鍵を送信するステップと、

前記ライセンスまたは前記鍵を前記第1のトラステッド・モジュールから削除 するステップと、

からなる方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

本発明は、コンピュータ・プラットフォームとその動作方法に関し、より詳細 に述べれば、コンピュータ・プラットフォーム上のデータのインストール及び/ 又は使用を、制御及び/又は計測することに関する。

[0002]

本明細書において、「データ」とは、画像、アプリケーション・ソフトウェア、ストリーミング・メディアなど、デジタル的に形成することが可能なものをいう。本明細書で説明される技術は、単純なテキスト文書から音声クリップおよび映像クリップ、ソフトウェア、グラフィック、光学素材およびマルチメディア素材まで、多様な種類の情報を保護または計測するために使用することができるであろう。

[0003]

将来的には、コンピュータ・システムは、ウィルスまたは他の権限のない変更がオペレーティング・システムおよびインストールされたソフトウェアに施されていないことを保証するための他のコードに対する完全性検査を行うことにより、よりセキュアなブートが実現されるであろう。さらに、新世代の不正防止装置は市場にすでに登場している、あるいはまもなく登場することになるであろう。そしてこれらは、外部コンポーネントまたは可搬式コンポーネント(スマートカードなど)と内部コンポーネント(セキュリティ機能を有する埋込式プロセッサ、半埋込式プロセッサまたはコプロセッサ、すなわちマザーボード、USB、ISA実装などを含むもの)との両方を含んでいる。これらの不正防止コンポーネントは、システムのハードウェアに不正が行われていないことを検査するために用いられ、現在利用可能なものよりも高い信頼度のマシン識別の形態(たとえば、そのマシンのイーサネット(R)名)を提供するであろう。しかしながら、いかにして不正行為を防止するか、さらにいかにしてソフトウェア開発者とエンドユーザとが許容可能な方法でソフトウェアをライセンスおよび計測するかは、依然、非常に重要な問題である。

[0004]

ソフトウェア使用許諾は、ハッカーおよび不正行為にさらされており、現在使用されているすべてのソフトウェア・ライセンス方法は、これに関連する問題を有している。使用許諾のソフトウェアによる実施(「ライセンス管理システム」など)は柔軟性があるが、特にセキュアであるわけでも、高速であるわけでもない。特に、セキュリティが欠如していること(たとえば、一般的な「ハッキング」を受けているなど)、及び、ソフトウェアの正しい置き換えが難しいこと等の欠点がある。逆に、ハードウェアによる実施(「ドングル」)は、ソフトウェアによる実施よりも高速で一般的にセキュアであるが、柔軟性に欠けている。それらは、特定のソフトウェアにのみ対応して作られるものであり、エンドユーザにとっては不便なものである。

[0005]

本発明は、その好適な実施形態において、セキュアで高速なハードウェアによる実施であるが、ソフトウェアによる実施の利便性及び柔軟性も有するという、 両方の世界において最良のものを提供することを求めるものである。ソフトウェア使用許諾及び計測におけるこの新しい一般的な概念の実施例においては、不正防止ハードウェア内によりセキュアな鍵格納、暗号化機能及びよりセキュアな識別(すなわち認証)を伴う、コンピュータプラットフォームにおける完全性検査のセキュリティの改善が提供される。

[0006]

先行特許出願(2000年2月15日付の国際特許出願第PCT/GB00/00528号)は、完全性メトリックの信頼性のある計測および信頼性のある報告によって、コンピュータ・プラットフォームの完全性の検証を可能とするためのトラステッド・コンポーネントの使用について記載している。これは、ローカル・ユーザまたはリモートのエンティティのいずれによってもプラットフォームの完全性の検証を可能にする。この先行特許出願は、完全性メトリックを報告し、報告されたメトリックの値をメトリックの適切な値と比較することによって、プラットフォームの完全性の正確さを検証する一般的な方法について述べている。本発明は、先行特許出願の方法を用いて完全性が報告されるライセンス検査コードを使用する。この先行特許出願は、ここで参照することにより取り入れられ

るものとする。

[0007]

概して、本発明の実施例は、コンピュータプラットフォームの不正(改ざん)防止コンポーネントまたは「トラステッド・モジュール」を、好ましくはその不正防止コンポーネントの内部で動作するソフトウェアと共に使用し、そのプラットフォームに対するデータのアップロード及び使用を、プラットフォームに対する一般的なドングルとして制御する。ライセンス検査は、信用できる環境(すなわち、ユーザが期待するようにふるまうことが信用できる環境)内で行われる。そしてこれは、アップロードおよびライセンス検査のソフトウェアの完全性検査により実施されることができる。計測記録が不正防止装置に格納され、必要に応じて管理者に報告されることができる。データに対する登録および支払いを可能とするための関連するクリアリングハウス機構が存在することが可能である。

[8000]

より正式に述べれば、本発明の第1の態様によれば、内部改ざんに対して抵抗力があり、第三者の公開鍵証明書を格納するトラステッド・モジュール:プラットフォームまたはプラットフォームのユーザが特定のデータの使用を許諾されているか否かを検査し、そのデータを使用するため、及び/又は、そのデータの使用の監視をするためのインタフェースを提供するための(好ましくは一般的な)セキュア実行プログラムと、プラットフォームまたはプラットフォームのユーザが特定のデータのインストールを許諾(ライセンス)されているか否かを検査し、及び/又は、インストール前にデータの完全性を検査する(好ましくは一般的な)セキュア・ローダとのうちの少なくとも1つを含むライセンス関連コードを格納するための手段;第三者の秘密鍵を用いて署名されたライセンス関連コードのハッシュされたバージョンを格納する手段、これらが設けられ、ブート時に、ライセンス関連コードが、前記署名されたバージョン及び前記公開鍵証明書を参照して完全性の検査が行われ、この完全性検査が失敗した場合、ライセンス関連コードはロードされないようにプログラムされたコンピュータ・プラットフォームである。

[0009]

本明細書のコンテクストにおいて、「ユーザ」という用語は、プラットフォームのエンドユーザ、またはシステム・管理者またはその両方を意味することが可能である。

[0010]

上述の先行特許出願において説明されるように、トラステッド・モジュールまたはコンポーネントは、内部データの権限のない変更または閲覧に対して影響をうけないことが好ましい。偽造を防止することは物理的なことであり、偽造を防止することが不正防止であり、偽造を防止するためには、長距離において、セキュアに通信するための暗号化機能を有することが好ましい。トラステッド・モジュールを構築する方法は、本来、当業者にとって周知のものである。トラステッド・モジュールは、それ自体に暗号化識別子を付与し、信憑性、完全性、機密性、再生攻撃に対しての保護を提供し、デジタル署名を作成し、および必要に応じてデジタル証明書を使用するための暗号化手段を使用することができる。これらの及びその他の暗号化手段とそれらの初期化は、セキュリティの当業者には周知のものである。

[0011]

この完全性検査は、ライセンス関連コードを読み込みハッシュして第1のハッシュを生成し、この署名されたバージョンを読み込み公開鍵証明書を用いて復号化して第2のハッシュを生成し、前記第1及び第2のハッシュを比較することにより行われることが好ましい。

[0012]

ライセンス関連コードは、トラステッド・モジュールと別のコンピュータ・プラットフォームのさらなるトラステッド・モジュールとの間でライセンス鍵が転送されることを可能にするセキュア鍵転送コードも含むことが好ましい。この鍵転送コードは、ロック解除鍵を含むライセンス・モデルを使用している場合であって、データが暗号化された形態で送信され、この保護されたデータを復号して実行可能にするためにロック解除鍵が用いられるようなライセンス・モデルである場合に、鍵管理を改善するという点で特に有効である。この転送は、公開鍵インフラストラクチャを用いてロック解除鍵を含むメッセージを暗号化し、ハッシ

ュ化及びデジタル署名によって完全性を検査することによって実行することができる。このセキュア・ローダ用いて、データ自体を転送するということも可能である。

[0013]

ライセンス関連コードは、トラステッド・モジュールと通信するために呼び出されることが可能なインタフェース・サブルーチンのライブラリも含むことが好ましい。このクライアント・ライブラリは、アプリケーションがトラステッド・モジュールと通信するために呼び出す上位インタフェース・サブルーチンの集合である。また、このクライアント・ライブラリは、トラステッド・モジュール及びオペレーティング・システム(「OS」)との通信のため、ソフトウェア実行プログラム(後述)により利用されることが可能である。

[0014]

ライセンス関連コードは、少なくとも1つのデータのグループに対し、個々のデータのグループを指定しそのデータのグループへのインタフェースとして機能するように動作可能な1つ(または複数)のソフトウェア実行プログラムを含むことが好ましい。これによって、保護されるデータに特化したライセンス保護の手段が可能になり、したがって、より高いレベルの保護が可能になる。ソフトウェア実行プログラムは、アプリケーションと関連づけられている場合、任意であるが、そのアプリケーションによる要求(APIコール)を処理する。

[0015]

空間的に許されるならば、トラステッド・モジュールによって少なくとも一部 に、ライセンス関連コードを格納する手段、及び/又は、ライセンス関連コード のハッシュされたバージョンを格納する手段が設けられることが好ましい。

[0016]

プラットフォームのトラステッド・モジュール及びオペレーティング・システムは、そのコンピュータ・プラットフォームの他の部分へはアクセスできない専用通信路を有することが好ましい。

[0017]

次に、これらのコンポーネントにおいて、汎用データ使用許諾のためのシステ

ムを形成するために対話する方法が考察される。このようなシステムは、いくつ かのステージにより構築され、これらは相互に進行していると考えられる。第1 のステージでは、ドングルなどの現在の使用許諾方法を改善し、一般的なドング ルとして機能するトラステッド・モジュールを作成する。このトラステッド・モ ジュールは、一般のライセンス関連ソフトウェアの制御下におかれ、使用許諾検 査を行い、また、完全性検査を行うことによりバイパスされることを防止してい る。このようなライセンス検査ソフトウェアは、トラステッド・モジュールそれ 自体の内部で動作する必要はない。好適なステージは、使用許諾ソフトウェアが トラステッド・モジュール内で動作するシステムの論理的な拡張である。あるデ ータのロードまたは実行の要求は、好ましくは、ソフトウェア実行プログラムか らトラステッド・モジュールへ送信される。トラステッド・モジュール内の使用 許諾ソフトウェアは、ライセンスの詳細に基づいてこの要求を評価し、許可する か否かを判定する。要求が許可される場合、この情報は、トラステッド・モジュ ールから C P Uへのハードウェア通信路を介して O S へ伝送される。この通信路 ことが好ましい。その後、OSは、データをロードまたは実行するための処理を 適切に開始する。

[0018]

ここで、システム・コンポーネントが便利な使用許諾機能を実行するために対 話可能なさまざまな方法が考えられる。第1の考えとしては、セキュア・ローダ がデータをインストールするように動作する方法が考えられる。

[0019]

ーインストール態様において、オペレーティング・システムは、プラットフォームまたはそのユーザ(エンドユーザまたはシステム管理者)がその特定のデータをインストールし、及び/または、そのデータの完全性を検査することが許可されているか否かのライセンス検査を行うことをセキュア・ローダへ要求するように動作可能であり、この応答にしたがって、前記オペレーティングシステムは、その特定のデータをインストールする、または、インストールしないように動作することが可能である。プラットフォームまたはユーザに対するこの検査は、

トラステッド・モジュール内またはスマートカード内の秘密アプリケーション鍵または他の秘密の存在についての検査、または、トラステッド・モジュールまたはスマートカードの識別及び存在の検査など、様々な方法により実施可能である。このような識別は、開発者に知らされることが可能であり、または、そのような秘密は、登録処理中にトラステッド・モジュールまたはスマートカードに挿入されることも可能である。この処理は、後述する例Aのプロセスに類似している

[0020]

この態様において、オペレーティング・システムは、セキュア・ローダのみに 応答して、特定のデータをインストールするようにプログラムされていることが 好ましい。:また、この態様では、トラステッド・モジュールは、インストール される特定のデータと関連する関係者についての公開鍵証明書を格納し;オペレーティング・システムは、検査の要求において、特定のデータを、そのデータを 関係者の秘密鍵で署名したハッシュしたバージョンと一緒に含めるように動作可能であり;検査の実施において、セキュア・ローダは、要求に含まれる特定のデータをハッシュして第3のハッシュを生成し;要求に含まれる署名されてハッシュされたバージョンを、前記関係者の公開鍵証明書を用いて復号して第4のハッシュを生成し;前記第3及び第4のハッシュが適合するか否かに従って応答を生成するように動作可能であることが好ましい。

[0021]

これは、メッセージの完全性を検査するものである。また、この完全性検査機構は、チャレンジ/レスポンスまたは前記ハッシュに通信履歴を導入するなどの標準的な機構を利用することにより再生攻撃も防止する。非否認の問題は、不正防止ハードウェアに秘密鍵を保持することにより回避されることができる。この検査のための要求は、特定のデータについてのソフトウェア実行プログラムを含むことが好ましい。

[0022]

別のインストール態様において、ソフトウェア実行プログラム(またはソフトウェア実行プログラムのうちの少なくとも1つ)は、特定のデータをインストー

ルすることをトラステッド・モジュールへ要求するように動作可能であり;そのような要求に応答して、トラステッド・モジュール内のセキュア・ローダは、プラットフォームまたはそのユーザが、その特定のデータをインストールし、及び/または、そのデータの完全性を検査することを許可されているか否かをライセンス検査し、この検査の結果をオペレーティングシステムへ応答するように動作することが可能であり;この応答に従って、オペレーティング・システムは、特定のデータをインストールする、またはインストールしないように動作可能である。

[0023]

この検査は、上記の一インストール態様に関連して説明されたものと同様の方 法で実行されることが可能である。

[0024]

この別の態様においては、オペレーティングシステムはトラステッド・モジュールにのみ応答して特定のデータをインストールするようプログラムされることが好ましい。また、この態様においては、上述のように、トラステッド・モジュールからオペレーティング・システムへの応答は、専用通信路を介して供給されることが好ましい。

[0025]

いずれのインストール態様においても、検査が成功した場合、トラステッド・ モジュールは、特定のデータを監査するためにログを生成するように動作可能で あることが好ましい。また、検査が成功した場合、セキュア・ローダは、その特 定のデータに対してウィルス検査を実施するように動作可能であることが好まし い。

[0026]

インストール時において、前記特定のデータはトラステッド・プラットフォームにインストールされる。代替として、プラットフォームは、さらなる着脱可能なトラステッド・モジュール(スマート・カードなど)を含み、第1のトラステッド・モジュールと着脱可能なトラステッド・モジュールとの間で認証検査を実施するように動作することも可能であり、この場合、インストール時には、特定

のデータはこのさらなるトラステッド・モジュール内にインストールされる。

[0027]

ソフトウェア実行プログラムは、それ自体、セキュア・ローダにより実行される完全性検査により保護されることが可能である。たとえば、この処理は以下のように行われる。

- (a) ソフトウェア実行プログラムは、クライアントのトラステッド・モジュー ルに対応する公開鍵を含むようにカスタマイズされる。;
- (b) カスタマイズされたソフトウェア実行プログラムに関連するデータがクライアントへ送信される。;
- (c) データ及びソフトウェア実行プログラムの両方が、クリアリングハウス/ 開発者の秘密鍵を用いてハッシュおよび署名され、これがデータおよびソフトウェア実行プログラムと共に送信される。;
- (d) これを受信すると、セキュア・ローダがソフトウェア実行プログラムの完全性を検査する-ソフトウェア実行プログラムのインストール時、このパッケージは、ハッシュされ、(トラステッド・モジュールの公開鍵を用いて)復号された署名との比較により検証される。デジタル署名が期待する物に適合しない場合、ソフトウェア実行プログラムはロードされず、この場合セキュア・ローダはエラーを示す。また、セキュア・ローダは、同じ方法を用いてデータ自身の完全性の検査も行う。

[0028]

ここで、セキュア実行プログラムがデータを使用するために動作する方法について説明する。

[0029]

第1の実施態様において、ソフトウェア実行プログラム(またはソフトウェア 実行プログラムのうち少なくとも1つ)は、トラステッド・モジュールの公開鍵 とそれぞれのデータについてのライセンスモデルとを含み;オペレーティング・ システムは、そのそれぞれのデータが使用されることを、ソフトウェア実行プロ グラムへ要求するように動作可能であり;そのような要求に応答して、ソフトウェア実行プログラムは、そのライセンスモデルを使用して、プラットフォームま たはそのユーザがそのデータの使用を許諾されているか否かをライセンス検査するように、セキュア実行プログラムへ要求するように動作可能であり;そのような後者の要求に応答して、セキュア実行プログラムは、要求されたライセンス検査を実行し、トラステッド・モジュールの秘密鍵を用いてこのライセンス検査の結果に署名し、署名された結果をソフトウェア実行プログラムへ応答するように動作可能であり;そのような応答に応答して、ソフトウェア実行プログラムは、トラステッド・モジュールの公開鍵を使用して署名された結果の完全性を検査し;ライセンス検査が成功した結果として完全性検査が成功すると、そのデータを使用するようにオペレーティング・システムへ要求するように動作可能である。

[0030]

第2の実施態様において、ソフトウェア実行プログラム(またはソフトウェア 実行プログラムのうち少なくとも1つ)は、トラステッド・モジュールの公開鍵とそれぞれのデータについてのライセンスモデルとを含み;オペレーティング・システムは、その特定のデータが使用されることを、セキュア実行プログラムに要求するように動作可能であり;そのような要求に応答して、セキュア実行プログラムは、特定のデータに関するライセンスモデルについて、トラステッド・モジュールの秘密鍵を使用して署名された要求を、それぞれのソフトウェア実行プログラムへ送信するように動作可能であり;そのような後者の要求に応答して、そのソフトウェア実行プログラムは、トラステッド・モジュールの公開鍵を使用して要求の完全性を検査し、完全性検査が成功すると、セキュア実行プログラムへライセンスモデルを送信するように動作可能であり;ライセンスモデルの受信時に、セキュア実行プログラムは、そのライセンスモデルを使用してライセンス検査が成功すると、そのデータを使用することをオペレーティング・システムへ要求するように動作可能である。

[0031]

第3の実施態様において、セキュア実行プログラムは、少なくとも1つのライセンスモデルを含み;オペレーティング・システムは、その特定のデータが使用されることを、セキュア実行プログラムへ要求するように動作可能であり;そのような要求に応答して、セキュア実行プログラムは、ライセンスモデルまたはラ

イセンスモデルのうち1つを使用してライセンス検査を実施し;ライセンス検査 が成功すると、そのデータを使用することをオペレーティング・システムへ要求 するように動作可能である。

[0032]

これらの3つの実施態様のいずれにおいても、オペレーティング・システムは、セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムのみに応答して、 特定のデータを用いるようにプログラムされることが好ましい。

[0033]

第4の態様において、セキュア実行プログラムは少なくとも1つのライセンス モデルを含み;ソフトウェア実行プログラム(またはソフトウェア実行プログラ ムのうち少なくとも1つ)は、そのそれぞれのデータが使用されることをトラス テッド・モジュールへ要求するように動作可能であり;そのような要求に応答し て、トラステッド・モジュール内のセキュア実行プログラムは、ライセンスモデ ルまたはライセンスモデルのうち1つを使用してライセンス検査を実施し、ライ センス検査が成功すると、そのデータを使用することをオペレーティング・シス テムへ要求するように動作可能である。この場合、オペレーティング・システム は、トラステッド・モジュールにのみ応答して、特定のデータをインストールす るようにプログラムされていることが好ましい。

[0034]

第2~第4の実施態様のいずれにおいても、データを使用するためのセキュア 実行プログラムからオペレーティング・システムへの要求は、専用通信路を介し て供給されることが好ましい。

[0035]

第1から第4の実施態様のいずれにおいても、トラステッド・モジュールは、 データを使用するためのオペレーティング・システムへの要求を、ログするよう に動作可能であることが好ましい。使用許諾または計測のセキュリティおよび信 頼性は、トラステッド・モジュール内でのデータ使用をセキュアにログ記録する ことにより向上される。使用許諾関係のアクティビティのログ記録が実行され、 不正防止コンポーネント内にセキュアに記録される。使用許諾を行う間、これを 実行するための多数の様々なオプションが存在する。もっとも一般的なのは、データがセキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムによって、実行可能となるステージである。別の一般的な時点は、セキュア・ローダがインストールされるデータに対する完全性検査を良好に完了し、このデータをクライアント・マシンへ良好にインストールし終えたときである。このセキュア実行プログラム、ソフトウェア実行プログラム、およびセキュア・ローダは完全性検査により保護されているため、ログ処理をバイパスまたはログを編集しようとするハッカーに対して何らかの保護が与えられる。そのようなログは、セキュアな監査情報と、使用毎の支払い、レンタル、時間依存課金などの柔軟な使用許諾および支払いモデルの可能性との両方を提供する。このような監査ログは、マシン・ユーザのIT部門または社内監査担当者などの第三者がアクセス可能な使用報告および情報に対する基盤を形成する。また、それらは、宣伝活動、または評価額に対するフィードバックなど、商業上の価値も有する。

[0036]

さらに、プラットフォームが、上述のようなさらなる着脱可能なトラステッド・モジュール(スマートカードなど)を含む場合、プラットフォームがユーザ識別を含み、ライセンス検査時、セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムが、このユーザ識別を参照してライセンス検査を実施するように動作可能することが好ましい。

[0037]

ユーザが、ソフトウェアの実行または保護されたデータへのアクセスを要求する場合、セキュア実行プログラムは、たとえば次のようにライセンス検査を実施できる。

- (a)装置において、ソフトウェアまたはデータ参照に対応する秘密を検査する。 。または
- (b) ロック解除鍵を用いてデータを復号し、データを実行可能にする(コードの部分的なロック解除など、ロック解除鍵の機能を差別化するさまざまなオプションが存在する)。または
- (c) データ参照および装置識別に対応するデータベース内の使用許諾の権利を

検査する。または

(d) データベースからデータ参照および装置識別に対応する鍵を取得し、これを用いてデータをロック解除する。

[0038]

ユーザがアプリケーションを動作させようとする場合、セキュア実行プログラムが全体的な制御を引き受け、もしデータに関連する情報が存在するならば、これをソフトウェア実行プログラムから取得し、いずれの種類の検査が開発者によって指定されたかを明らかにする、というように準備される。検査の種類が特定されると、セキュア実行プログラムがこれを実行し、特定されない場合は、後述するようにデフォルトの検査が用いられる。この検査が成功した場合、セキュア実行プログラムはデータを実行する。検査が失敗した場合、セキュア実行プログラムはデータが実行されることを防止する。

[0039]

ソフトウェア実行プログラムがライセンス方法を指定しない場合、またはアプリケーションに添付されたソフトウェア実行プログラムが存在しない場合、セキュア実行プログラムは、特定のマシンのために定義されたデフォルト・プロトコルを使用することができる。これは、マシンの環境を考慮してマシンの管理者により設定される。たとえば、マシンがただ1人にしか使用されない場合、内部トラステッド・モジュールに対応するライセンスモデルが、おそらく最も適切であろう。このセキュア実行コードは、ブート時の完全性処理の一部として、プラットフォームの完全性検査に含まれてしまっているため、このセキュア実行プログラムを、したがってライセンス検査を、バイパスすることは不可能である。

[0040]

様々な使用許諾のモデルが、さまざまな方法によりセキュア実行プログラム及 びソフトウェア実行プログラムを利用する。上記からも明らかなように、それら を組み合わせて使用することも可能であり、または、その一方をライセンス検査 の実施に用いることも可能である。主たる好ましいオプションは次の2つである

(1) 第1のオプションは、それぞれのデータの一部に添付される様々ソフトウ

ェア実行プログラムを有し、これら特定のデータの一部について、セキュア実行プログラム内でライセンス検査を支配することである。次のセクションの例のうちいくつかにおいて、ソフトウェア実行プログラムは、このようにしてオペレーティング・システムと直接通信する。

(2) 代替のアプローチは、検査を実行するプラットフォーム内に汎用コードを構築し、OSと何らかのソフトウェア実行プログラムとの間のブリッジとしてセキュア実行プログラムを動作させることにより、セキュア実行プログラムをもっと重要視することである。この代替案は、開発者に対してプロトコル記述の負荷をかけないようにし、開発者が非常に容易に使用許諾の選択を指定できるようにし、プラットフォームの完全性検査が行われた場合にライセンス検査コードの完全性検査を利用する。

[0041]

データの一部に関連付けられたソフトウェア実行プログラムは、(登録処理の間に得られた)検査されるべき特定の情報と共に、その使用許諾に用いられる方法についてコンピュータプラットフォーム内のセキュア実行プログラムへ知らせる情報も有する。検査が行われる特定のトラステッド・デバイス及びそのデータへの参照は、保護される。例えば、たとえば、licensing_method(秘密,sc,k,w)とlicensing_method(秘密,tc,k,w)は、wで参照されるソフトウェアを示しており、秘密kが、マシンの現在のスマートカードまたは内部トラステッド・コンポーネント内に格納されていることがわかった場合のみ、そのマシン上で実行することが許可されなければならないことを示している。

[0042]

さまざまなソフトウェア実行プログラムがデータに対して添付され、ソフトウェア実行プログラムは、いずれの種類のライセンスモデルが使用されるかを示す。セキュア実行プログラムは、このライセンスモデルに従って動作時(ランタイム)に検査を実行し、検査が成功しない限りソフトウェアwを実行することを許可しない。これらの手段により、クリアリングハウスからトラステッド・モジュールへの通信は、クリアリングハウスがいずれの使用許諾プロトコルを使用する

ことを望んでいるかを特定する。

[0043]

様々な種類のプロトコルがセキュア実行プログラムにより採用されてよい。た とえば、第1のプロトコルとしては:

- ・セキュア実行プログラムは、トラステッド・モジュール I Dエントリまたはスマートカード I Dエントリを検査する。;
- ・任意で、セキュア実行プログラムは、データベース・エントリを、トラステッド・モジュール内に格納されたプロファイル内へダウンロードする。;
- ・セキュア実行プログラムは、データのロック解除鍵について、データ参照およびトラステッド・モジュール I Dエントリ(またはスマートカード I Dエントリ)に対して、外部データベース、またはトラステッド・モジュール内に格納されたプロファイルを検査する。;
- ・セキュア実行プログラムは、この鍵を取得し、関連づけられたデータを復号して、オペレーティング・システムがこれを実行できるようにする。;
- ・任意で、セキュア実行プログラムは、データ参照と共にロック解除鍵をトラス テッド・モジュール内に格納する。;
- ・データは、対応する鍵を用いて暗号化または部分暗号化により保護される。;
- ・このロック解除鍵の機能を異ならせるさまざまなオプションが存在する。;
- ・支払いと引き換えに、該トラステッド・モジュール I Dに対応するデータベース・エントリは、この鍵を用いて更新される。

[0044]

第2のプロトコルとしては:

- ・任意で、セキュア実行プログラムは、データベース・エントリをトラステッド
- ・モジュール内に格納されたプロファイル内へダウンロードする。;
- ・セキュア実行プログラムは、ライセンスについて、データ参照およびトラステッド・モジュール I Dエントリ(またはスマートカード I Dエントリ)に応じて、外部データベース、またはトラステッド・モジュール内に格納されたプロファイル内を検査する。;
- ・適切なライセンスが存在した場合にのみ、セキュア実行プログラムはOSに対

してそのデータを実行する権限を与える。;

・支払いと引き換えに、該トラステッド・モジュール I Dまたはスマートカード I Dに対応するデータベース・エントリは、適切な許可に更新される。

[0045]

第3のプロトコルとしては:

- ・セキュア実行プログラムは、ソフトウェアまたはデータベース参照に対応する 秘密について、トラステッド・モジュール(スマートカードを含む)を検査する .:
- ・検査される秘密は、ライセンスが検査済みであるデータに関連するソフトウェ ア実行プログラムによって指定される。:
- ・秘密がトラステッド・モジュールに存在する場合のみ、セキュア実行プログラ ムは O S に対して関連するソフトウェアまたはデータを実行する権限を与える。

[0046]

第4のプロトコルとしては:

- ・セキュア実行プログラムは、トラステッド・モジュールまたはスマートカード 内に格納された何らかのデータに関連するロック解除鍵を用いてデータを復号し 、オペレーティング・システムがこれを実行できるようにする。;
- ・コードの部分的なロック解除を含めて、ロック解除鍵の機能を異ならせるさまざまなオプションが存在する。

[0047]

第5のプロトコルとしては:

- ・セキュア実行プログラムは、トラステッド・モジュールまたはスマートカード 内に格納された何らかのデータに関連する鍵、または、キーボードを介してユー ザから入力された他のもの、トラステッド・モジュール I Dまたはスマートカー ド I D、及び、所定のアルゴリズムを用いて、復号化鍵を計算する。;
- ・セキュア実行プログラムは、復号化鍵を用いてデータを復号し、オペレーティング・システムがこれを実行できるようにする。;
- ・コードの部分的なロック解除を含めて、復号化鍵の機能を異ならせるさまざまなオプションが存在する。

[0048]

第6のプロトコルとしては:

- ・セキュア実行プログラムは、1グループのユーザに対し浮動ライセンスの使用 を許可する。;
- ・セキュア実行プログラムは、そのデータについてのライセンス鍵を得るため、 トラステッド・モジュール I Dエントリまたはスマートカード I Dエントリに対 して、データベースを検査する。;
- ・セキュア実行プログラムは、その特定の実行を可能にするために、(もし利用 可能であれば)ライセンス鍵を取得する。;
- ・セキュア実行プログラムは、データの実行が終了するとライセンス鍵をプールへ返す。

[0049]

第7のプロトコルとしては:

- ・セキュア実行プログラムは、第1~第6のプロトコルの組み合わせを実施し、 様々なデータ・エンティティについて、様々なライセンス検査の方法が用いられ るようにする。;
- ・プロトコルの選択は、セキュア実行プログラム自体により行われてよい。;
- ・デフォルトまたは上書きのプロトコルは、管理者により定義されることが可能 である。;
- ・特定のデータについてライセンスの検査時に使用されるプロトコルは、そのデータに関連する任意のソフトウェア実行プログラムにより判定される。

[0050]

本明細書で後述されるライセンスモデルには、データの複製を防止しないものもあり、権限のないデータの利用を禁止し、プラットフォームの一部として不正防止装置を有するマシンの利用のログ取得を確実にするにすぎない。データ保護に求められるレベルは、ビジネス・モデルに依存している。データは、従来の通信路および他の非セキュアな通信路を介して送信されることもできる。しかしながら、ライセンス鍵の転送がセキュアであることが最も重要とされる。

[0051]

本発明の第2の態様によれば、各々が本発明の第1の態様に従う第1のコンピュータ・プラットフォームから第2のコンピュータ・プラットフォームへライセンス(またはそのための鍵)を転送する方法であって、トラステッド・モジュール間にセキュアな通信を設けるステップと、第2のセキュアな通信を用いて第1のトラステッド・モジュールから第2のトラステッド・モジュールへライセンスまたはライセンス用の鍵を送信するステップと、前記ライセンスまたはライセンス用の鍵を第1のトラステッド・モジュールから削除するステップとから成る方法が提供される。

[0052]

顧客が、ライセンスを他の人または他のマシンへ転送したいと考える多くの状況が存在する。たとえば、新しいPCが購入された場合、ソフトウェアがアップグレードまたは入れ替えされる場合、または顧客がデスクトップ機のかわりに携帯機でアプリケーションを動作させたい場合などがある。それぞれのアプリケーションに特化されたハードウェア・ドングルを移動することは容易な解決策であり、ある種のスマートカードを利用する類似の解決策も存在する。汎用ドングルを提供するすべてのシステム、これらはユーザにとってほとんどの状況においてより実用的であるが、現状において鍵管理の重大な問題に直面している。WaveSystem社の「WaveNet」とライセンス管理システム(「LMFs」)も例外ではない。ソフトウェアのみによる方法は、インストール/アンインストール処理を必要とし、加えて、同一のライセンスに対して第2のパスワードが発行される場合、エンドユーザが正規に購入したライセンスの数のみを使用していることを信用しなければならない。

[0053]

トラステッド・モジュールを用いるライセンス移転のためのオプションは、選択されるライセンスの態様に依存する。一般的に、これらは次のようなものである。

[0054]

データベース検査を用いる使用許諾を行うためには、両方のマシンのトラステッド・モジュール ID (ライセンスが他のマシンへ移行される場合)、または、

両方のスマートカードID (ライセンスが他の人へ移行される場合) に対応する データベース・エントリが、変更されなければならない。

[0055]

トラステッド・モジュールに関連する指紋検査を伴う使用許諾、または、トラステッド・モジュール用にあつらえられたコードを使用する使用許諾を行うためには、新しい装置(すなわち他の人へライセンスが移行する場合はスマートカード、他のマシンへライセンスが移行する場合は内部トラステッド・モジュール)がベンダに再登録され、この新しい装置 I Dに基づいて発行される別の鍵またはあつらえられたソフトウェアが、それぞれ取得されなければならない。

[0056]

暗号化およびロック解除鍵を伴う方法において、アプリケーション毎に1つのスマートカードが存在する場合、適切なスマートカード(および識別番号)が、新しく許可される者に対して与えられなければならない。もしくは、ロック解除鍵およびデータは、ベンダが転送の報告を受け取る以上にかかわる必要なく、トラステッド・モジュール間で自動的に転送されることが可能である(第8の方法において、説明する)。この方法は、関連するデータの完全性検査、あるトラステッド・モジュールから別のトラステッド・モジュールへのライセンス鍵の複製、および、元のトラステッド・モジュールからのライセンスのアンインストールを含む。

[0057]

クライアントマシンM1のTC1からマシンM2のTC2へデータSについてのライセンス(すなわちロック解除鍵L)を転送するステージは、たとえば次のようになる。

[0058]

A. セキュア鍵転送コード(「SKT」)は、BIS処理の拡張として完全性 チェックが行われる。このライセンス転送コードは、製造業者の秘密鍵を用いて ハッシュおよび署名される。プラットフォームのブート/インストールの際、こ のパッケージは、製造業社によってトラステッド・モジュールにインストールさ れた公開鍵証明書を用いて、ハッシュ化及び復号された署名との比較により検証 され、完全性検査が行われる。デジタル署名が期待するものに適合しなかった場合、ライセンス転送コードはロードされず、プラットフォームの完全性検査は失敗する。

[0059]

- B. 初期化。コンテンツ・プロパイダは、元の登録およびデータ・インストール処理によって、TC1の公開鍵をすでに保持している。もし、保持していない場合には、これがコンテンツ・プロバイダへ送信される。
- 1. TC1の所有者がTC2ヘライセンスを転送したい場合、マシンM1のOSからM1内のSKTへ、データSのライセンスをTC2へ転送するための呼び出しがある。
- 2. M1のSKTは乱数Rを生成し、ライセンスの転送を要求しているM2へメッセージを送信する。このメッセージには、データSへの参照とともにTC1の公開鍵証明書が含まれる。
- 3. M2が適切な発信元からの認証を得ると、M2のSKTは、R、TC2の公開鍵証明書、Sへの参照、および生成された新しいノンス(nonce) Tを含む肯定応答を返す。
- 4. その後、M1 の S K T は、T とともに S のコンテンツ・プロバイダの公開鍵 証明書をM2 へ送信する。;

これらの通信は、送信者のマシン内のトラステッド・モジュールの秘密鍵により署名された通信のハッシュされたバージョンへ付加され、受信者のSKTがメッセージの完全性を検査できるようにしている。この完全性検査が失敗した場合、メッセージは、それぞれのSKTによりこれらのマシン内のOSへ送信され、プロトコルは停止する。

[0060]

C. プログラム・アップロード。上記の認証が成功すると、TC1は、データS (任意でコンテンツ・プロバイダによって、すでに署名されたバージョン)をハッシュし、TC1の秘密鍵を用いて(たとえば、マイクロソフト社のAuthenticodeを使用して)これに署名する。その後、TC1は、この署名をデータとともにTC2内へアップロードする。任意で、このデータは暗号化され

る。

[0061]

D. コード検証。TC2内のセキュア・ローダは、データSの署名を次のように検証する:まず、TC1の公開鍵を使用してその署名を検査し、それによって、メッセージ・ハッシュを取得する;次に、Sのハッシュを計算し、復号されたメッセージ・ハッシュと同じであることを検査する。この検証が成功すると、セキュア・ローダは、TC2に対応するマシン内へプログラムをインストールする。成功しなかった場合は、ライセンス転送プロトコルのさらなる進行を阻止するエラー・メッセージをSKTへ生成する。

[0062]

E. 転送鍵。M1のSKTは、乱数発生器を使用して対称鍵を生成し、これを用いてロック解除鍵を転送するメッセージを暗号化する。M1のSKTは、このメッセージを、TC2の公開鍵を用いて暗号化された対称鍵、及び、TC1の秘密鍵を用いて署名されたこの情報すべてのハッシュとともに、M2のSKTへ送信する。TC2のみが、ロック解除鍵の復号を可能にする対称鍵を復号するためのRSA秘密鍵を有することになる。

[0063]

F. メッセージ検証。M2のSKTは、TC1の公開鍵を使用して署名を検査し、TC2の秘密鍵を用いて復号することにより得られた対称鍵を用いてメッセージを復号し、それによって、ロック解除鍵を取得する。署名が正しければ、この鍵は、トラステッド・コンポーネント内に格納され、データSと関連づけられる。署名が正しくなければ、M1のSKTへエラー・メッセージが送信され、プロトコルは停止する。

[0064]

G. TC1からの鍵削除とコンテンツ・プロバイダ通知。M1のSKTは、ロック解除鍵をTC1から削除し、このログをTC1に記録する。M1のSKTは、TC1の秘密鍵を使用して署名され、コードSのライセンスがM2へ移行されたことを通知するメッセージを、コンテンツ・プロバイダへ送信する。任意で、M1またはM2のSKTは、M2の所有者がどのように登録のための交信を持て

るかの詳細を与えるメッセージを、データ・ベンダへ送信する。

[0065]

トラステッド・コンポーネント及びソフトウェア実行プログラムには、特定の 機能に対する環境を提供することによって、オペレーティング・システムの新し い部分として動作し、オペレーティング・システムとアプリケーションとの間の ブリッジを形成するためのオプションがある。たとえば、「保存」および「リス トア」などのAPIコールが、トラステッド・モジュールに対して行われること が可能である。「保存」は、データをトラステッド・モジュールを通過させ、ト ラステッド・モジュールでデータを暗号化し、これをトラステッド・モジュール またはハードディスクのいずれかに格納する。トラステッド・モジュールの許可 なくこのデータにアクセスすることはできなくなる。そのようなデータを使用し てトラステッド・モジュール内で何らかの変形を実行し、ソフトウェアがAPI コールを使用して、トラステッド・モジュールから情報を要求し、出力された応 答を取得するための、さらなるオプションが存在する。概して、APIコールは 、ソフトウェア実行プログラムまたはアプリケーション・コードから、トラステ ッド・モジュールにトラステッドモジュールまたはトラステッド・モジュール上 に格納された秘密アプリケーション鍵の存在を検査させ、さらに、特定の機能ま たはデータ格納のための環境を提供するためにトラステッド・モジュールを用い るために利用されることができる。

[0066]

具体的に述べると、APIコールは、アプリケーション・コードまたはソフトウェア実行プログラムに追加され、クライアント・ライブラリを介してOS、トラステッド・モジュール、またはセキュア実行プログラムへ問い合わせを行うために使用される。たとえば、APIコールは、アプリケーション・コードまたはソフトウェア実行プログラムに追加され、クライアント・ライブラリを介してOS、トラステッド・モジュール、またはセキュア実行プログラムへ問い合わせを行うために使用され、トラステッド・モジュールまたはスマートカード内の秘密アプリケーション鍵または他の秘密の存在を検査すること、または、トラステッド・モジュールまたはスマートカードの識別および存在を検査することに使用さ

れる。

[0067]

後に詳述されるある特定のモデルでは、トラステッド・モジュールのIDに対応するライセンス関連データベースのエントリが更新されるライセンスモデルが採用され、いったんこのデータベース上の許可が検査されおわると、セキュア実行プログラムはデータの実行のみを許可する。この場合、アプリケーションと関連づけられたソフトウェア実行プログラムは、セキュア実行プログラム(おそらくトラステッド・モジュール内)を呼び出し、セキュア実行プログラムがライセンスを検査し、この検査が成功すると、アプリケーションが通常の方法で実行されるように、その呼び出し(コール)をオペレーティング・システム(OS)へ渡す。言いかえるならば、OSは、その呼び出しが、セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムなどのセキュアなライセンス関連コードからの呼び出しである場合にのみ、データを実行するための呼び出しを受け入れる。

[0068]

後に詳述される別の特定のモデルでは、このトラステッド・モジュールは、本発明を実現するために使用されるハードウェア及び/又はソフトウェアを格納することが好ましく、また、OSは、呼び出しがトラステッド・モジュールからのものであるならばデータを実行するための呼び出しを受け入れる。特に、トラステッド・モジュールは、アプリケーションとOSとの間のブリッジとして動作することが好ましく、OSは、トラステッド・モジュールからの要求を除いて、アプリケーションをロードするためのすべての要求を無視することが好ましい。

[0069]

1つの可能なライセンスモデルでは、データのロック解除鍵を得るため、セキュア実行プログラムに、トラステッド・モジュール I Dエントリに対して、データベースを検査させることである。この場合、データは、対応する鍵を使用して暗号化または部分暗号化により保護され、したがって、盗用される恐れなく自由に配布されることができる。支払いが行われると、トラステッド・モジュールのIDに対応するデータベース・エントリは、この鍵を用いて更新される。ユーザがアプリケーションを動作させたい場合、この鍵は、データのロック解除を許可

するために取得されることが可能である。その後、この鍵は、不正防止装置内に 格納され、データベース検索が一回だけで済むようにしている。しかしながら、 浮動ライセンスが所望されるライセンスモデルにおいては、そのような鍵は一元 的に格納し、それぞれの実行時にのみアクセスを許可し、ライセンスが別のユーザによる使用のために適切なグループへ返還されるようにする方がより望ましい。このようにして、ライセンス「交換」に対するモデルが提供される。

[0070]

したがって、本発明は、セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムが、ソフトウェアのライセンス鍵のライセンス鍵のためトラステッド・モジュール I Dエントリに対してデータベース内を検査を行い、特定の実行を可能とするためにライセンス鍵を取り出し(使用可能な場合)、アプリケーションが終了されたときにそのライセンス鍵をプールに返すことにより、ユーザのグループに対して浮動ライセンスを用いるため、セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムとトラステッド・モジュールとの間に自由な対話がある場合に拡張される。

[0071]

ホット・デスキングなどのより柔軟な状況に適合するために、さまざまなユーザが汎用端末を使用している場合、複数のトラステッド(信頼)装置の組み合わせが使用可能である。特に、固定式不正防止コンポーネントと可搬式不正防止コンポーネントとの組み合わせは、使用許諾において、大幅な柔軟性を与える。当然ながら、個人のユーザのスマート・カードは、コンピュータ内の内部不正防止装置と組み合わせて使用される。この種のライセンスモデルの場合、ソフトウェア実行装置またはセキュア実行装置は、特定のスマート・カードが存在する(またはスマートカードの選択されたグループのうちの1つが存在する)場合にのみデータを実行させる。

[0072]

この内部トラステッド・モジュールは、トラステッド・マシン識別を含み、可 搬式トラステッド・モジュール(この場合は、スマートカード)は、ユーザ専用 の識別を含む(導入された生物測定装置を使用して認証されることが可能である

-)。使用許諾を行うための多種多様な方法が、そのような状況に使用されることが可能で(1つの例を後述する)あり、これらは「好適な実施形態」の部分で提示されるオプションに類似する。実現される特定のモデルによれば、その違いは以下の通りである。
- ・セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムにより実行される ライセンス検査には、内部マシン識別ではなく、スマートカード識別が含まれる 。したがって、たとえば、マシン識別でなくユーザ識別がプロファイルまたはディレクトリに対して検査される。スマートカード上に格納されるロック解除鍵の 場合において、トラステッド・モジュール内のスマートカード I Dの存在は、ロック解除鍵を要求する際に、セキュア実行プログラムに、(a)トラステッド・モジュールの公開鍵を使用してロック解除鍵を暗号化するスマートカードによって、暗号化形態のロック解除鍵をトラステッド・モジュールへ複製させる、または(b)スマートカードからロック解除鍵を直接使用させる。

・内部トラステッド・モジュールとスマートカードとの間に認証が存在する。スマートカードとトラステッド・モジュールとの間の認証は、スマートカードが挿入されるステージで実行され、現在のスマートカード I Dがトラステッド・モジュール内に一時的に格納され、トラステッド・モジュール I Dが本明細書で説明されるライセンスモデルで使用されたのと同じ方法で、ライセンス検査のために使用される(後述の例A、B、および Fを参照)。スマートカードが取り除かれると、または(単一の署名がなされて)ユーザがログアウトすると、トラステッド・モジュール内のこの一時的なスマートカード I D値は、ヌル値にリセットされる。

[0073]

ユーザベースの使用許諾とマシンベースの使用許諾との両方は、同一のマシン内の異なるデータに対して使用されることが可能である。これは、(a)トラステッド・モジュール内のスマートカードID値がヌルでないならば、マシンIDではなくスマートカードIDに対して(さらにこれが失敗した場合はマシンIDに対して)ディレクトリ・エントリを検査する、または(b)スマートカードがリーダに現在挿入されているならば、スマートカード内のロック解除鍵を検査す

ることによって成される。すなわち、トラステッド・モジュールへ複製されるか 、または、それを直接使用するか、のうちいずかの要求が行なわれる。

[0074]

したがって、本発明は、可搬式トラステッド・モジュールと関連づけられたユーザ識別に基づいてライセンス検査を実施するための、内部マシン・トラステッド・モジュールと可搬式トラステッド・モジュール(およびセキュア実行プログラムとソフトウェア実行プログラム)の任意の組み合わせが用いられる場合に拡張される。

[0075]

以下で詳述される本発明の使用許諾システムは、以下の特徴を有する。

- ・コンピュータ・プラットフォームは、第三者Cに登録される。任意で、Cは、 トラステッド・モジュールIDまたはスマートカードIDを与えられる。;
- ・トラステッド・モジュールとCとの間の認証と公開鍵証明書の交換とは、メッセージの機密性のため、DESセッション鍵の交換前または交換と同時に行われる。;
- ・セキュア・ローダは、データに対して完全性検査を行い、これが成功した場合 にのみデータをインストールする。;
- ・このデータは、上述のプロトコルのうち1つを使用して実行される。;
- ・各開発者は、一般コンテンツ保護または特定コンテンツ保護のいずれも使用で きる。

[0076]

一形態としては:

- ・鍵Kを用いて暗号化されたデータは、Cの秘密コード署名鍵の下で署名され、 Cによって、トラステッド・モジュールへ送信される。;
- ・Kに対応するロック解除鍵は、トラステッド・モジュールの公開鍵を用いてCによって暗号化され、Cの秘密コード署名鍵を用いて署名され、コンピュータ・プラットフォームへ送信される。;
- ・鍵転送コードは、ロック解除鍵を復号化し、完全性と署名を検査し、その後、この鍵は、当該データと関連するトラステッド・モジュールに格納される。

[0077]

別の形態としては:

- ・鍵 K を使用して暗号化されたデータは、C の秘密コード署名鍵の下で署名され 、C によって、トラステッド・モジュールへ送信される。;
- ・ロック解除鍵は、Cからコンピュータ・プラットフォームのエンドユーザへ、 またはコンピュータ・プラットフォームへ転送される。;
- ・鍵転送コードは、Kに対応する復号化鍵を、ロック解除鍵、トラステッド・モジュールまたはスマートカードのID、および事前に格納されているアルゴリズムから計算する。;
- ・任意で、前のステージは、そのデータと関連づけられたセキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムにより実行される。;
- ・この復号化鍵は、その後、当該データと関連するトラステッド・モジュールま たはスマートカードに格納される。

[0078]

さらなる形態としては:

- ・鍵Kと関連ソフトウェア実行プログラムを用いて暗号化されたデータは、Cの 秘密コード署名鍵の下で署名され、Cによりトラステッド・モジュールへ送信される。;
- ・Kに対応するロック解除鍵は、トラステッド・モジュールIDまたはスマートカードIDに対応するデータベース・エントリに挿入される。

[0079]

さらに別の形態としては:

- ・データおよび関連ソフトウェア実行プログラムは、Cの秘密コード署名鍵の下で署名され、Cによりトラステッド・モジュールへ送信される。;
- ・データを実行するための許可に対応するエントリが、トラステッド・モジュール I Dまたはスマートカード I Dに対応するデータベース・エントリ内へ挿入される。またはその逆が行われる。

[0800]

本発明の特定の実施形態は、純粋に例として、添付の図面を参照することによ

って、ここで説明される。

[0081]

本発明の実施形態を説明する前に、2000年2月15日付けの国際特許出願第PCT/GB00/00528号の主題であるトラステッド(信頼)装置を取り入れたコンピューティング・プラットフォームが図1~図7を参照してまず説明される。この一般的な種類のコンピューティング・プラットフォームは、本発明の実施形態での使用に特に適している。また、コンピュータ・プラットフォームのユーザ専用のトラステッド・トークン装置の使用も説明される(後述の実施形態の一部に関連するため)一好適な実施例において、このトークン装置はスマートカードである。

[0082]

この出願は、コンピューティングプラットフォームへの物理的なトラステッド 装置またはモジュールの組み込みについて記載しており、これらの機能は、プラットフォームの識別を、プラットフォームの完全性メトリックを提供する信頼できる計測データに結び付け、それによって、「トラステッド・プラットフォーム」を形成している。識別および完全性メトリックは、プラットフォームの信頼性を保証することになっているトラステッド・パーティ(TP)により供給される期待値と比較される。適合が存在すれば、完全性メトリックの範囲に応じて、そのプラットフォームの少なくとも一部は正しく動作していることを意味している

[0083]

本明細書において、物理的または論理的コンポーネントに関連して使用された場合の「トラステッド」という用語は、その物理的または論理的コンポーネントが期待されたように常にふるまうことを意味するのに用いられる。そのコンポーネントのふるまいは予測可能であり、既知である。トラステッド・コンポーネントは、権限のない変更に対して高度の耐性を有する。

[0084]

本明細書において、「コンピューティング・プラットフォーム」(またはゴンピュータ・プラットフォーム」)とは、少なくとも1つのデータ・プロセッサと

少なくとも1つのデータ格納手段を指して用いており、これらは通常、複数のドライバなどの関連する通信ファシリティ、関連するアプリケーション及びデータファイルなどを有しているが、これらは本質的なものではなく、例えば、インターネットへの接続手段、外部ネットワークへの接続手段、または、CDROM、フロッピーディスク(R)、リボンテープなどのデータ記憶媒体に記憶されたデータの受信能力を有する入力ポートを持つことにより、ユーザまたは他のコンピュータプラットフォームなどの外部エンティティと対話することができる。

[0085]

ユーザは、プラットフォームと他のデータを送受信する前にプラットフォームの正しい動作を検証する。ユーザは、トラステッド装置に、その識別と完全性メトリックを提供することを要求することによって、それを実行する。(任意で、トラステッド装置は、自身がプラットフォームの正しい動作を検証できない場合には、識別の証拠を提供することを拒否する)。ユーザは、識別と完全性メトリックの証明を受け取り、それらを正しいと信じる値に対して比較する。それらの適正値は、ユーザにより信用されるTPまたは他のエンティティにより供給される。トラステッド装置により報告されたデータがTPにより供給されたものと同じ場合、ユーザはそのプラットフォームを信用する。これは、ユーザがそのエンティティを信用するためである。このエンティティは、以前その識別を確認していて、そのプラットフォームの適正な完全性メトリックを判定しているため、プラットフォームを信用する。

[0086]

例えば、コンピューティング・エンティティのユーザは、そのようなトラステッド・トークン装置の使用により、コンピュータ・エンティティに対して信用のレベルを設けることが可能である。トラステッド・トークン装置は、データ処理機能を有し、ユーザが高いレベルの信用を有する個人的および可搬式の装置である。それは、ユーザを識別するためにトラステッド・プラットフォームにより使用されることも可能である。このトラステッド・トークン装置は、以下の機能を実行することが可能である。:

・ユーザにとって直ぐに分かる方法で、コンピューティング・プラットフォーム

の正しい動作を検証する、例えば、音声または視覚表示による。;

- ・監視コンポーネントに、その監視コンポーネントが接続されるコンピュータ・ プラットフォームの正しい動作の証明を提供するよう求める。;
- ・監視コンポーネントがコンピューティング・エンティティの正しい動作の満足な証拠を供給したか否かに応じて、また、正しい動作のそのような証拠がトークン装置により受信されない場合にコンピュータ・エンティティとの特定の対話を保留することにより、コンピューティング・プラットフォームとのトークン装置の対話のレベルを確立する。

[0087]

ユーザがプラットフォームの信用できる動作を確立したら、ユーザはプラットフォームと他のデータを交換する。ローカル・ユーザの場合、この交換は、プラットフォーム上で動作するソフトウェア・アプリケーションとの対話により行うことができる。リモート・ユーザの場合、この交換は、セキュアなトランザクションを伴うものである場合がある。いずれの場合においても、交換されるデータはトラステッド装置によって「署名」される。それによって、ユーザは、データがそのふるまいが信用できるプラットフォームと交換されているという大きな自信を有する。

[0088]

トラステッド装置は、暗号化処理を使用するが、そのような暗号化処理に対して外部インタフェースを提供する必要はない。また、最も望ましい実施は、トラステッド装置に不正防止機能を設け、これらを設けることにより、他のプラットフォーム機能から影響を受けないようにし、権限の無い変更に対して影響を受けない環境を提供することである。不正を防止することは不可能であるため、最良の近似は、不正耐性のあるまたは不正検出を行うトラステッド装置である。したがって、トラステッド装置は、不正耐性のある1つの物理的コンポーネントから成ることが好ましい。

[0089]

不正耐性に関する技術は、セキュリティの当業者には周知である。これらの技 術には、不正に抵抗する方法(たとえばトラステッド装置の適切なカプセル化な ど)、改ざんを検出する方法(たとえば所定の電圧からの外れの検出、X線、またはトラステッド装置ケーシング内の物理的な完全性の欠落の検出など)、及び、不正が検出されたときにデータを削除する方法が含まれる。適切な技術のさらなる説明は、http://www.cl.cam.ac.uk/~mgk25/tamper.htmlで見られる。不正防止は説明されるシステムの最も望ましい機能であるが、本発明の通常の動作には入らない、したがって、それは本発明の範囲外であり、ここではこれ以上詳細に説明されない。

[0090]

トラステッド装置は、偽造が困難でなければならないため、物理的な装置であることが好ましい。偽造が困難でなければならないため、不正耐性があることが最も好ましい。トラステッド装置は、一般に、ローカルと遠隔の両方において、素性を証明する必要があるため、暗号化処理を利用できるエンジンを有し、また、トラステッド装置が関連づけられるプラットフォームの完全性メトリックを計測するための少なくとも1つの手段を有する。

[0091]

トラステッド・プラットフォーム10は、図1の略図に示される。プラットフォーム10は、キーボード14(ユーザの確認キーを提供する)、マウス16、および、モニター18からなる標準的な機能を備え、これらはプラットフォームの物理的な「ユーザインタフェース」を提供する。また、トラステッド・プラットフォームのこの実施形態は、スマートカードリーダ12も含む。スマートカードリーダ12の横に、信用できるユーザが、後述のトラステッド・プラットフォームと対話できるようにスマートカード19が図示されいる。プラットフォーム10において、複数のモジュール15がある。それらは、そのプラットフォームに適した実質的に任意の種類のトラステッド・プラットフォームの他の機能的要素である。そのような要素の機能的な意味は、本発明では問題としていないため、ここでこれ以上説明は行わない。トラステッド・コンピュータ・エンティティの付加的なコンポーネントには、一般に、1つ以上のローカル・エリア・ネットワーク(LAN)ポート、1つ以上のモデム・ポート、及び、1つ以上の電源、冷却ファン等が含まれる。

[0092]

図2に示されるように、トラステッド・コンピューティング・プラットフォーム10のマザーボード20には、(標準コンポーネントの内でも)メインプロセッサ21、メインメモリ22、トラステッド装置24、データ・バス26、およびそれぞれの制御線27および回線28、プラットフォーム10のBIOSプログラムを含むBIOSメモリ29、および、マザーボードのコンポーネントと、スマートカードリーダ12、キーボード14、マウス16及びモニター18(さらにモデム、プリンター、スキャナーなどの他の周辺装置)との間で対話を制御する入出力(IO)装置23、が含まれる。メインメモリ22は、一般に、ランダム・アクセス・メモリ(RAM)である。動作時には、プラットフォーム10は、たとえばウィンドウズNT(商標)などのオペレーティング・システムを、ハードディスク(図示せず)からRAM内へロードする。さらに、動作時において、プラットフォーム10は、プラットフォーム10は、プラットフォーム10は、プラットフォーム10は、プラットフォーム10は、プラットフォーム10により実行される処理またはアプリケーションを、ハードディスク(図示せず)からRAM内へロードする

[0093]

コンピュータ・エンティティは、物理的アーキテクチャだけでなく論理的アーキテクチャをも有すると考えられる。この論理的アーキテクチャは、コンピュータ・プラットフォームとトラステッド・コンポーネントとの間において、図1~図4に記載の物理的アーキテクチャと同じ基本的な区分を有している。すなわち、トラステッド・コンポーネントは物理的に関連するコンピュータ・プラットフォームから論理的に分離している。コンピュータ・エンティティは、コンピュータ・プラットフォーム(第1位置のプロセッサと第1のデータ格納手段)上に物理的に常駐する論理空間であるユーザ空間と、トラステッド・コンポーネント上に物理的に常駐する論理空間であるトラステッド・コンポーネント空間とから成る。ユーザ空間には、1つまたは複数のドライバ、1つまたは複数のアプリケーション・プログラム、ファイル格納領域、スマートカード読取プログラム、スマートカード・インタフェース、及び、ユーザ空間において動作を実行しトランステッド・コンポーネントへ報告を返すソフトウェア・エージェントが存在する。

トラステッド・コンポーネント空間は、トラステッド・コンポーネントの第2のデータ・プロセッサ及び第2のメモリ領域によりサポートされるトラステッド・コンポーネント内に物理的に常駐する論理領域である。モニター18は、トラステッド・コンポーネント空間から直接画像を受信する。コンピュータ・エンティティの外部には、インターネット、さまざまなローカル・エリア・ネットワーク、ドライバ(1つ以上のモデム・ポートを備えることが可能)を介してユーザ空間に接続されるワイドエリア(広域)ネットワークなどの外部通信ネットワークがある。外部のユーザ・スマートカードは、ユーザ空間のスマートカード読取プログラムへ入力する。

[0094]

一般に、パーソナル・コンピュータにおいて、BIOSプログラムは、特別に 予約されたメモリ領域に配置され、最初の1メガバイトうち上位64Kはシステム・メモリ(アドレスFOOOh~FFFFh)の役割を果たし、メインプロセッサは、業界全体標準にしたがって、このメモリ位置を最初に参照するように構成される。

[0095]

本プラットフォームと従来のプラットフォームとの大きな違いは、リセット後に、メインプロセッサはトラステッド装置により最初に制御され、その後、トラステッド装置がそのプラットフォーム専用のBIOSプログラムへ制御を渡し、次に、このBIOSプログラムが通常通りすべての入出力装置を初期化する。BIOSプログラムが実行された後、制御は、BIOSプログラムにより、通常通りウィンドウズNT(商標)など、ハードディスク・ドライブ(図示せず)からメインメモリ22に典型的にロードされるオペレーティング・システムプログラムへ渡される。

[0096]

当然ながら、この通常の処理からの変更は、業界標準の実施への修正が必要であり、それによって、メインプロセッサ21は、トラステッド装置24がメインプロセッサの最初の命令を受信するアドレスへ向けられる。この変更は、単に、様々なアドレスをメインプロセッサ21内にハード・コーディングすることによ

り成される。または、トラステッド装置24に、標準BIOSプログラム・アドレスを割り当てることにより成される。この場合、メインプロセッサの構成を修正する必要はない。

[0097]

BIOSブート・ブロックが、トラステッド装置24内に含まれることは非常に望ましい。これは、完全性メトリックの取得の破壊(もしくは、悪質なソフトウェア処理が存在する場合に起こり得る)を防止し、BIOS(正しい場合でも)がオペレーティング・システムに対して適性な環境を構築できない状況を創り出す悪質なソフトウェア処理を防止する。

[0098]

本明細書で説明されるシステムにおいて、トラステッド装置24は単一の分離されたコンポーネントであるが、トラステッド装置24の機能は、マザーボード上の複数の装置上へ分割することも可能であり、あるいは、プラットフォーム上の1つ以上の既存の標準装置内へ集積することさえ可能であると想像される。例えば、トラステッド装置の1つ以上の機能を、それらの機能及び通信が破壊されることの無いメインプロセッサ自身内へ集積させることも可能である。しかしながら、この場合、プロセッサがトラステッド機能により単独使用されるためには、おそらくプロセッサ上に個別のリードが必要とされる。さらに又はあるいは、本発明においてトラステッド装置はマザーボード20への統合のために改造されたハードウェア装置であるが、トラステッド装置は、ドングルなどのように、必要な時にプラットフォームへ装着される「着脱可能な」装置として実施することも可能である。トラステッド装置が統合されるか着脱可能であるかは、設計上の選択の問題である。しかし、トラステッド装置が分離されている場合は、トラステッド装置とプラットフォームとの間に論理的結合を提供する機構が存在しなければならない。

[0099]

図3に示すように、トラステッド装置24は、数多くのブロックを含む。システムがリセットされた後、トラステッド装置24は、プラットフォーム10のオペレーティング・システム(システム・クロックとモニター上の表示を含む)が

適切かつセキュアな方法で動作していることを保証にするため、セキュア・ブート処理を実行する。セキュア・ブート処理の間、トラステッド装置24は、コンピューティング・プラットフォーム10の完全性メトリックを取得する。また、トラステッド装置24は、セキュア・データ転送を実施することも可能であり、例えば、暗号化/復号化及び署名/検証によって、トラステッド装置とスマートカード間の認証を実施することができる。また、トラステッド装置24は、ユーザ・インタフェースのロックなど、さまざまなセキュリティ制御ポリシーをセキュアに実施することもできる。

[0100]

具体的には、トラステッド装置は、トラステッド装置24の全体的な動作を制御し、トラステッド装置24上の他の機能及びマザーボード20上の他の装置と対話するようにプログラムされた制御装置30と、プラットフォーム10から完全性メトリックを取得するための計測機能31と、指定されたデータを署名、暗号化または復号化するための暗号化機能32と、スマートカードを認証するための認証機能33と、マザーボード20のデータ・バス26、制御線27及びアドレス線28のそれぞれにトラステッド装置24を接続するための適切なポート(36、37、38)を有するインタフェース回路(サーキットリー)34とを含む。トラステッド装置24のぞれぞれのブロックは、トラステッド装置24の適切な揮発性メモリ領域4、及び/又は、不揮発性メモリ領域3への(典型的に制御装置30を介して)アクセスを有する。さらに、トラステッド装置24は、不正耐性を得るように、既知の方法で設計されている。

[0101]

性能上の理由により、トラステッド装置24は、アプリケーションに特化した 集積回路(ASIC)として実施される。しかしながら、柔軟性を持たせるため には、トラステッド装置24は、適切にプログラムされたマイクロ・コントロー ラであることが好ましい。ASIC及びマイクロ・コントローラは、マイクロエ レクトロニクスの業界では周知のものであるため、本明細書においてこれ以上詳 細には説明されない。

[0102]

トラステッド装置24の不揮発性メモリ3内に格納されたデータの一項目は、証明書350である。証明書350は、少なくとも、トラステッド装置24の公開鍵351、及び、トラステッド・パーティ(TP)により計測されるプラットフォーム完全性の認証値352を含んでいる。証明書350は、トラステッド装置24に格納される前に、TPの秘密鍵を使用してTPにより署名される。後の通信セッションにおいて、プラットフォーム10のユーザは、取得した完全性メトリックを正規の完全性メトリック352と比較することによって、プラットフォーム10の完全性を検証することができる。合致があれば、ユーザはプラットフォーム10が破壊されなかったことを確信できる。TPの一般利用可能な公開鍵の情報によって、証明書350の簡単な検証が可能となる。不揮発性メモリ35は、識別(ID)ラベル353も含む。IDラベル353は、例えばシリアル番号などの従来のIDラベルであり、何らかのコンテクスト内で一意なものである。IDラベル353は、一般に、トラステッド装置24に関連するデータの索引およびラベル付けのために使用されるが、信用できる条件下においてプラットフォーム10の識別を証明するには、それ自身だけでは不十分である。

[0103]

トラステッド装置24には、関連するコンピューティング・プラットフォーム 10の完全性メトリックを確実に計測または取得する少なくとも1つの方法が設けられる。本実施形態において、完全性メトリックは、計測機能31がBIOSメモリ内のBIOS命令のダイジェストを生成することにより取得される。このようにして取得された完全性メトリックは、上述のように検証されると、このプラットフォーム10がハードウェアまたはBIOSプログラムのレベルで破壊されていないことを示す高レベルの信用を、プラットフォーム10を利用する可能性のあるユーザに提供する。オペレーティングシステム及びアプリケーション・プログラム・コードが破壊されていないことを検査するため、一般に、他の周知のプロセス、例えばウィルスチェッカーなども設けられるであろう。

[0104]

計測機能31は、トラステッド装置24のハッシュ・プログラム354及び秘密鍵355を格納する不揮発性メモリ3と、取得された完全性メトリックをダイ

ジェスト361の形で格納する揮発性メモリ4に対してアクセスを有する。また、適切な実施形態において、揮発性メモリ4は、プラットフォーム10へのアクセス権を獲得するために用いられる1つ以上の認証スマートカード19の公開鍵及び関連するIDラベル360a~360nを格納するのにも用いられる。

[0105]

一好適実施例においては、ダイジェストだけでなく完全性メトリックもブール 値を含んでおり、これらは、後に明らかにされる理由により、計測機能31によって揮発性メモリ4に格納される。

[0106]

図4を参照し、完全性メトリックを取得するための好適な処理を説明する。

[0107]

ステップ400において、スイッチがオンされると、計測機能31は、トラステッド装置24がアクセスされる第1のメモリであるか否かを判定するため、データ線、制御線及びアドレス線(26,27及び28)上において、メインプロセッサ21のアクティビティを監視する。従来の動作では、メインプロセッサは、BIOSプログラムを実行するため、最初にBIOSメモリへ向けられていた。しかしながら、本実施形態によれば、メインプロセッサ21は、メモリとして機能するトラステッド装置24へ向けられる。ステップ405において、トラステッド装置24がアクセスされた最初のメモリである場合は、ステップ410において、計測機能31が、トラステッド装置24がアクセスされた最初のメモリであったことを示すブール値を不揮発性メモリ3へ書き込む。そうでない場合は、ステップ415において、計測機能が、トラステッド装置24がアクセスされる最初のメモリではなかったことを示すブール値を書き込む。

[0108]

トラステッド装置24が最初にアクセスされたものでないというイベントには、もちろん、トラステッド装置24がまったくアクセスされない可能性も存在する。これは、たとえば、メインプロセッサ21がBIOSプログラムを最初に実行するように操作された場合などである。このような状況下では、プラットフォームは動作するが、その完全性を要求に応じて検証することはできないであろう

。なぜなら、完全性メトリックが利用できないからである。さらに、BIOSプログラムがアクセスされた後にトラステッド装置24がアクセスされると、このブール値は、プラットフォームの完全性の欠如を明確に示すであろう。

[0109]

ステップ420において、メインプロセッサ21によってメモリとしてアクセスされると、ステップ425において、メインプロセッサ21は、計測機能31から格納されたネイティブのハッシュ命令354を読み込む。このハッシュ命令354は、メインプロセッサ21による処理のため、データバス26を介して受け渡される。ステップ430において、メインプロセッサ21はこのハッシュ命令354を実行し、ステップ435においてこれらを用い、BIOSメモリ29のコンテンツを読み込み、ハッシュ・プログラムによりこれらのコンテンツを処理することによって、BIOSメモリ29のダイジェストを計算する。ステップ440において、メインプロセッサ21は、トラステッド装置24内の適切な不揮発性メモリ位置4へ計算されたダイジェスト361を書き込む。次に、ステップ445において、計測機能31は、BIOSメモリ29内のBIOSプログラムを呼び出し、従来の方法で実行が継続される。

[0110]

明らかに、完全性メトリックを計算する方法は、必要とされる信用の範囲に応じて多数の異なる方法が存在する。BIOSプログラムの完全性の計測は、プラットフォームの基礎を成す処理環境の完全性について、基本的な検査を提供する。完全性メトリックは、ブート処理の正当性について推測を可能とする形態でなければならない。すなわち、完全性メトリックの値は、正しいBIOSを使用してブートられたプラットフォームであるか否かを検証できるものでなければならない。任意であるが、BIOS内の個々の機能ブロックは、自体のダイジェスト値を、これら個々のダイジェストのダイジェストである総体的BIOSダイジェストと共に有することもできる。これによって、BIOS動作のいずれの部分が意図する目的について重要であるか、及び、いずれの部分が問題とされないかということを、ポリシーに明示することが可能になる(この場合、個々のダイジェストは、そのポリシーの下で、動作の正当性を立証できるような方法で格納され

なければならない)。

[0111]

他の完全性検査には、プラットフォームに取り付けられた様々な他の装置、コ ンポーネントまたは機器が存在し、正しい動作順位であることの検証が含まれる 。一例としては、SCSIコントローラに関連するBIOSプログラムは、周辺 機器との通信が信用できることを保証するため、検証される場合がある。別の例 としては、他の装置、例えばプラットフォーム上のメモリ装置またはコプロセッ サは、安定した結果を保証するために、固定のチャレンジ/レスポンスの対話を 規定することにより、検証される場合がある。ここで、トラステッド装置24が 個別のコンポーネントである場合、何らかのそのような会話の形態は、トラステ ッド装置24とプラットフォームの間に適切な論理的結合を提供することが望ま しい。また、本実施の形態において、トラステッド装置24は、プラットフォー ムの他の部分との通信の主要な手段としてデータ・バスを利用しているが、ハー ドワイヤード・パスまたは光学式パスなど、代替の通信路を設けることも便利で はないが実現可能である。さらに、本発明の実施形態において、トラステッド装 置24は、完全性メトリックをメインプロセッサ21に計算させているが、別の 実施形態として、トラステッド装置自体が、1つ以上の完全性メトリックを計測 するように構成されることも可能である。

[0112]

BIOSブート処理は、そのブート処理自体の完全性を検証するための機構を有することが好ましい。そのような機構は、インテルのドラフト「Wired for Management baseline specification v 2.0-BOOT Integrity Service」などからすでに周知であり、ソフトウェアまたはファームウェアをロードする前に、そのソフトウェアまたはファームウェアをロードする前に、そのソフトウェアまたはファームウェアのダイジェストを計算することが含まれている。そのような計算されたダイジェストは、公開鍵がBIOSに知らされているトラステッド・エンティティにより供給される証明書に格納された値と比較される。その後、計算された値が証明書から得られた期待値と適合した場合にのみ、ソフトウェア/ファームウェアがロードされ、また、証明書は、トラステッド・エ

ンティティの公開鍵を用いて正当性が証明されている。そうでない場合は、適切 な例外処理ルーチンが呼び出される。

[0113]

任意であるが、計算されたBIOSダイジェストを受信した後、トラステッド 装置24は証明書内のBIOSダイジェストの適切な値を検査し、計算されたダイジェストが適切な値と適合しない場合、BIOSに制御を渡さないことも可能である。さらに又はもしくは、トラステッド装置24は、ブール値を検査し、トラステッド装置24がアクセスされる最初のメモリでなかった場合には、制御をBIOSへ返さないことが可能である。これらの場合のいずれにおいても、適切な例外処理ルーチンが実行されることが可能である。

[0114]

図5には、TPによるアクションのフローと、プラットフォームに組み込まれたトラステッド装置24と、トラステッド・プラットフォームの完全性を検証したい(リモート・プラットフォームの)ユーザとが示されている。ユーザがローカル・ユーザの場合には、図5に示されるものとほぼ同じステップが実行されることは明らかであろう。いずれの場合においても、ユーザは、一般に、検証を規定するための何らかのソフトウェア・アプリケーションに依存するであろう。リモート・プラットフォームまたはトラステッド・プラットフォーム上でこのソフトウェア・アプリケーションを動作させることは可能であろう。しかしながら、リモート・プラットフォーム上でさえ、ソフトウェア・アプリケーションは何らかの方法で破壊される可能性がある。したがって、高レベルの完全性を求めるには、このソフトウェア・アプリケーションがユーザのスマートカード上に存在し、ユーザが検証の目的で適切なリーダへこのスマートカードを挿入することが好ましい。特定の実施形態はこのような構成に関連している。

[0115]

最初のステップとして、トラステッド・プラットフォームを保証するTPは、 それを保証するか否かを判定するためにプラットフォームの種類を調べる。これ は、ポリシーの問題であろう。すべてが良好であれば、ステップ500において 、TPは、プラットフォームの完全性メトリックの値を計測する。次に、ステッ プ505において、TPは、そのプラットフォームに対して証明書を生成する。 この証明書は、トラステッド装置の公開鍵及び任意でそのIDラベルを計測され た完全性メトリックに添付し、この文字列をTPの秘密鍵を用いて署名すること によって、TPにより作成される。

[0116]

続いて、トラステッド装置24は、その秘密鍵を用いてユーザから受信した入力データを処理し、その秘密鍵の知識なく入力/出力の組を生成することが統計的に不可能であるように出力データを生成することによって、その識別を証明することができる。したがって、この場合、この秘密鍵が識別の基礎を形成する。当然ながら、対称鍵暗号を用いて識別の基礎を形成することも可能ではある。しかしながら、対称鍵暗号を用いることの欠点は、ユーザが、自分の秘密をトラステッド装置と共有する必要があるということである。さらに、ユーザと秘密を共有する必要が生じる結果として、対称鍵暗号は、ユーザへ識別の証明を行うには十分であるが、トラステッド装置またはユーザからの検証を完全に信用できない第三者へ識別の証明を行うには不充分である。

[0117]

ステップ510において、トラステッド装置24は、トラステッド装置24の 適切な不揮発性メモリ位置3に証明書350を書き込むことによって初期化される。これは、トラステッド装置がマザーボード20にインストールされた後、トラステッド装置24とのセキュアな通信により成されることが好ましい。トラステッド装置24へ証明書を書き込む方法は、秘密鍵をスマートカードに書き込むことによりスマートカードを初期化する際に用いられる方法に類似している。セキュアな通信は、TPにのみ知られる「マスターキー」によってサポートされる。このマスターキーは、製造時にトラステッド装置(またはスマートカード)へ書き込まれており、トラステッド装置24へデータの書き込みを可能にするのに用いられる。したがって、このマスターキーの知識無くしてトラステッド装置へのデータの書き込みは不可能である。

[0118]

プラットフォーム動作時のいくらか後の時点において、例えばステップ515

においてスイッチがオンされた、またはリセットされたとき、トラステッド装置 24は、そのプラットフォームの完全性メトリック361を取得して格納する。

[0119]

ユーザがプラットフォームと通信したい場合、ステップ520において、ユーザは、乱数などのノンスを作成し、ステップ525において、トラステッド装置24にチャレンジを送る(プラットフォームのオペレーティング・システム、または適切なソフトウェア・アプリケーションは、このチャレンジを認識し、典型的にはBIOSタイプの呼び出しを介して、これを適切な方法でトラステッド装置24へ渡すように構成される)。このノンスは、信用できないプラットフォームによる古いが真性の署名の繰り返し(「再生攻撃」と呼ばれる)によって、発生する詐欺からユーザを保護するために使用される。ノンスを供給しその応答を検証する処理は、周知の「チャレンジ/レスポンス」処理の例である。

[0120]

ステップ530において、トラステッド装置24はチャレンジを受信し、適切 な応答を生成する。応答は、計測された完全性メトリックおよびノンスのダイジェストと、任意でそのIDラベルを含む。次に、ステップ535において、トラステッド装置24は、自身の秘密鍵を使用してダイジェストに署名し、この署名 されたダイジェストを証明書350と共にユーザへ返す。

[0121]

ステップ540において、ユーザはチャレンジのレスポンスを受信し、既知であるTPの公開鍵を用いて証明書を検証する。次に、ステップ550において、ユーザは証明書からトラステッド装置24の公開鍵を取り出し、これを用いてチャレンジのレスポンスから得られた署名されたダイジェストを復号する。次に、ステップ560において、ユーザはチャレンジのレスポンス内のノンスを検証する。次に、ステップ570において、ユーザは、計算された完全性メトリック即ちチャレンジのレスポンスから取り出した完全性メトリックを、適切なプラットフォームの完全性メトリック即ち証明書から取り出された完全性メトリックと比較する。ステップ545,555,565,または575において前述の検証ステップのいずれかが失敗した場合、全処理はステップ580で終了し、それ以上

通信は行われない。

[0122]

ステップ585及び590において、すべてが良好であると仮定すると、ユーザ及びトラステッド・プラットフォームは、他のプロトコルを用いて他のデータのためのセキュアな通信を準備する。この場合、プラットフォームからのデータはトラステッド装置24によって署名されること好ましい。

[0123]

この検証処理のさらなる改良も可能である。チャレンジの送信者は、そのチャレンジにより、プラットフォームの完全性メトリックの値とそれが得られた方法との両方を知ることが好ましい。これら両方の情報により、チャレンジの送信者がそのプラットフォームの完全性について適切な判定を行えるようにすることが望ましい。チャレンジの送信者は多数の様々なオプションを利用することも可能であり、例えば、トラステッド装置において完全性メトリックが適正であると認識されたことを受け入れるオプション、または、完全性メトリックの値がチャレンジを送るユーザにより保持される値と等しい場合にのみ、そのプラットフォームが当該レベルを有することを受け入れるするオプション(または、これら2つの場合について異なる信用のレベルを保持することができるオプション)などが利用できる。

[0124]

署名、証明書の使用、及び、チャレンジ/レスポンスの技術、並びに、これら を利用して識別を証明する技術は、セキュリティの当業者によって周知であるた め、ここではこれ以上詳しく説明する必要はないであろう。

[0125]

ユーザのスマートカード19は、コンピューティング・エンティティとは分離されたトークン装置であり、スマートカードリーダポート19を介してコンピューティング・エンティティと対話する。ユーザは、いくつかの異なるベンダまたはサービスプロバイダにより発行されるいくつかの異なるスマートカードを有することが可能であり、本明細書に記載されるようなトラステッド・コンポーネント及びスマートカードリーダが設けられたコンピューティング・エンティティの

うちの任意の1つから、インターネットまたは複数のネットワークコンピュータ へのアクセスを得ることが可能である。ユーザが使用している特定のコンピューティング・エンティティにおけるユーザの信用は、ユーザのトラステッド・スマート・カード・トークンとそのコンピューティング・エンティティのトラステッド・コンポーネントとの間に対話から導出される。ユーザは、ユーザのトラステッド・スマート・カード・トークンに基づいて、トラステッド・コンポーネントの信用度を検証する。

[0126]

ユーザ・スマートカード19の処理部60が、図6に示されている。図示のように、ユーザ・スマートカード19の処理部60は、プロセッサ61、メモリ62、及び、インタフェース・コンタクト63の標準的な機能を有する。後述のように、プロセッサ61は、ユーザ・スマートカード19の認証、及び、プラットフォーム10の検証を含む簡単なチャレンジ/レスポンス動作のためにプログラムされている。メモリ62は、その秘密鍵620、その公開鍵628、(任意で)ユーザ・プロファイル621、TPの公開鍵622、及び、識別627を含んでいる。ユーザ・プロファイル621は、ユーザにより利用可能な予備のスマートカード20 AC1~ACn、及び、そのユーザについてのセキュリティ・ポリシー624を一覧にしている。ユーザ・プロファイルは、予備のスマートカード20のそれぞれに対して、識別情報623、スマートカード間のトラステッド構造625(もし存在するなら)、及び、(任意で)スマートカードの種類または形式626を含んでいる。

[0127]

ユーザ・プロファイル621において、補助スマートカード20エントリAC1~ACnのそれぞれには、カードの種類により異なる関連識別情報623が含まれる。たとえば、キャッシュカードの識別情報には、一般に、単純なシリアル番号が含まれており、暗号カードの識別情報には、一般に、暗号カードの公開鍵(または証明書)が含まれている(秘密鍵は、暗号カード自体に秘密として保存される)。

[0128]

「セキュリティ・ポリシー」624は、補助スマートカード20を使用している間に、ユーザがプラットフォーム10上に有する許可を示している。たとえば、補助スマートカード20が使用されている間、ユーザ・インタフェースは、補助スマートカード20の機能に応じてロックまたはロック解除される。

[0129]

さらに又はもしくは、プラットフォーム10上の特定のファイルまたは実行プログラムは、特定の補助スマートカード20がどれくらい信用できるものかに応じて、アクセスの可能または不可が決定される。さらに、セキュリティ・ポリシー624は、後述されるように、「クレジット・レシート」または「一時的委任」など、補助スマートカード20に対して特定の動作モードを指定できる。

[0130]

「トラスト構造」625は、ユーザ・スマートカード19を最初に再使用する ことなく、補助スマートカード20がそれ自体でさらなる補助スマートカード2 0をシステムに「導入する」ことができるか否かを定義する。本明細書で詳述さ れる実施例において、ユーザ・スマートカード19とユーザ・スマートカード1 9によりプラットフォームへ導入することの可能な補助スマートカード20との 間には、定義されたトラスト構造のみが存在する。導入には、後述のように「単 ーセッション」または「複数セッション」が在り得る。しかしながら、特定の補 助スマートカード20は、実際には、さらなる補助スマートカード20を導入す ることもできる。この場合、補助スマートカード20は、導入することが可能な 各補助スマートカードの一覧が記載されたユーザ・プロファイルに相当する物を 有する必要がある。補助スマートカード20の使用は、本発明の必須な特徴では ないため、本願ではこれ以上説明されない。補助スマートカードの使用は、本出 願人の同時係属出願である「Computing Apparatus and Methods of Operating Computing Appa ratus」と題する2000年3月5日付の国際特許出願第PCT/GB00 **/00751号(本明細書において、引用されている)の主題である。**

[0131]

ここで、ユーザ・スマートカード19とプラットフォーム10との間の認証のための好適な処理について、図7の系統線図を参照して説明する。これから説明するが、この処理は、チャレンジ/レスポンスルーチンを不都合なく実施するものである。利用可能なチャレンジ/レスポンス機構は多数存在する。本実施例で使用される認証プロトコルの実施形態は、ISO/IEC9798-3に記載されているような、相互(または3ステップの)認証である。もちろん、他の認証手順、例えば同様にISO/IEC9798-3に記載される2ステップまたは4ステップなどを用いることも可能である。

[0132]

初めに、ステップ700において、ユーザは、ユーザ・スマートカード19をプラットフォーム10のスマートカードリーダ12へ挿入する。前もって、プラットフォーム10は、一般に、標準オペレーティング・システムの制御下で動作させられ、認証プロセスを実行しているため、ユーザがユーザ・スマートカード19を挿入するのを待機している。このようにしてスマートカードリーダ12がアクティブにされる一方、プラットフォーム10は、一般に、ユーザ・インタフェース(即ち、画面、キーボード及びマウス)を「ロック」することによりユーザに対してアクセス不能にされる。

[0133]

ユーザ・スマートカード19が、スマートカードリーダ12に挿入されると、ステップ705において、トラステッド装置24は、これをトリガにしてノンスのAを生成し、ユーザ・スマートカード19へ送信することにより相互認証を試みる。信用の無い第三者による古いが真性の応答の反復により行われる不正(「再生攻撃」と呼ばれる)から発信者を保護するため、乱数などのノンスが使用される。

[0134]

それに応答して、ステップ710において、ユーザ・スマートカード19は、 ノンスAのプレーンテキスト、ユーザ・スマートカード19により生成されたノ ンスB、及び、トラステッド装置24のID353からなる結合と、プレーンテ キストをユーザ・スマートカード19の秘密鍵で署名して生成したプレーンテキ ストの署名と、IDを含む証明書と、スマートカード19の公開鍵とを含む応答を生成して返す。

[0135]

ステップ715において、トラステッド装置24は、証明書に含まれる公開鍵を用いて前記プレーンテキストの署名を検証することにより、この応答を認証する。応答が認証されなかった場合、処理はステップ720において終了する。応答が認証された場合、ステップ725において、トラステッド装置24は、ノンスAのプレーンテキスト、ノンスB、ユーザ・スマートカード19のID627、及び、取得された完全性メトリックからなる結合と、トラステッド装置24の秘密鍵を用いてプレーンテキストを署名することにより生成されたプレーンテキストの署名と、TPの秘密鍵を用いて署名されたトラステッド装置24の公開鍵及び正規の完全性メトリックを含む証明書とを含むさらなる応答を生成して送信する。

[0136]

ユーザ・スマートカード19は、この応答にTPの公開鍵を用い、取得された 完全性メトリックを正規の完全性メトリックと比較することによりこの応答を認 証する。ステップ730において、比較の「適合」は認証の成功を意味しており 、もしこのさらなる応答が認証されなかった場合には、処理はステップ735で 終了する。

[0137]

認証が成功した場合、トラステッド装置24はユーザ・スマートカード19の認証を完了し、かつ、ユーザ・スマートカード19はトラステッド・プラットフォーム10の完全性の検証を完了し、ステップ740において、認証処理は、ユーザに対しセキュア処理を実行する。そして、ステップ745において、認証処理は、インターバル・タイマーを設定する。その後、ステップ750において、認証処理は、所定のタイムアウト時間に一致または超過したか否かを周期的に検出するため、適切なオペレーティングシステム割り込みルーチンを用いて、インターバル・タイマーをサービスする。

[0138]

当然ながら、認証処理およびインターバル・タイマーは、セキュア処理と平行して動作する。タイムアウト時間になると、またはそれを過ぎると、ステップ760において、認証処理は、これをトリガにして、トラステッド装置24にユーザ・スマートカード19へ自身を識別させるためのチャレンジを送信させることにより、ユーザ・スマートカード19を再認証させる。ステップ765において、ユーザ・スマートカード19は、自身のID627と自身の公開鍵628を含む証明書を返す。ステップ770において、応答がまったくない場合(例えば、ユーザ・スカートカード19が取り除かれてしまった場合など)、または証明書が何らかの理由で有効でなくなった場合(例えば、ユーザ・スマートカードが別のスマートカードに置換されてしまった場合など)、そのセッションは、ステップ775においてトラステッド装置24により終了される。そうでない場合、ステップ770において、ステップ745からの処理は、インターバル・タイマーをリセットすることによって繰り返される。

[0139]

署名、証明書の使用、及び、チャレンジ/レスポンスの技術、並びに、これら を利用して識別を証明する技術は、セキュリティ当業者にとって周知であるため 、本明細書においてこれ以上詳述されない。

[0140]

次に、図1~図7を参照して上述されたシステムの修正形態を、図21および図8~図13を参照して説明する。この修正形態は、2000年2月15日付の国際特許出願第PCT/GB00/00504号の主題である。図21において、ホスト・コンピュータ100は、主CPU102、ハードディスク・ドライブ104、PCIネットワーク・インタフェース・カード106、及び、DRAMメモリ108を有し、これらの間に従来の(「通常の」)通信路110(ISA、EISA、PCI、USBなど)を備える。また、ネットワーク・インタフェース・カード106は、ホスト・コンピュータ100の外界との外部通信路112も有する。

[0141]

ネットワーク・インタフェース・カード106は、「赤」および「黒」のデー

タ領域114,116へ論理的に分割され、これらの間にインタフェース118を有する。赤領域114では、データは、通常プレーン・テキストであり、検出不可能な変更と望ましくない盗聴に対して敏感で攻撃を受けやすい。黒データ領域116では、データは、検出されない変更と望ましくない盗聴から保護されている(標準的な暗号機構によって、暗号化されることが好ましい)。インタフェース118は、赤の情報が黒領域116へリークしないことを保証している。赤領域114と黒領域116を分離するため、インタフェース118は、標準的な暗号化方法及び電子分離技術を用いることが好ましい。このような赤領域114、黒領域116及びインタフェース118の設計と構築は、特に軍事分野などのセキュリティおよび電子工学業界の当事者にとって周知である。通常の通信路110及び外部通信路112は、ネットワーク・インタフェース・カード106の黒領域116と接続している。

[0142]

また、ホスト・コンピュータ100は、トラステッド・モジュール120も含む。このトラステッド・モジュールは、通常の通信路110だけでなく、CPU102、ハードディスク・ドライブ104、及び、ネットワーク・インタフェース・カード106の赤領域114への相互に独立で追加的な通信路122(122a、122b、122c)も備える。例示のため、トラステッド・モジュール120は、メモリ108とのそのような個別の追加的通信路122を有さない。

[0143]

トラステッド・モジュール120は、追加的通信路122a, b, cのそれぞれを介して、CPU102、ハードディスク・ドライブ104、及び、ネットワーク・インタフェース・カード106の赤領域114と通信することができる。また、トラステッド・モジュール120は、通常の通信路110を介して、CPU102、ハードディスク・ドライブ104、ネットワーク・インタフェース・カード106の黒領域116、及び、メモリ108と通信することができる。さらに、トラステッド・モジュール120は、トラステッド・モジュールに格納されるポリシーの制御下において、トラステッド・モジュール120及び追加的通信路122を介して、CPU102、ハードディスク・ドライブ104、及び、

ネットワーク・インタフェース・カード106の赤領域114の間で特定の情報をルーティングするための100VGスイッチングセンタとして機能することができる。また、トラステッド・モジュール120は、暗号鍵を作成し、追加的通信路122a, b, cのそれぞれを介して、CPU102、ハードディスク・ドライブ104、及び、ネットワーク・インタフェース・カード106の赤領域114へこれらの鍵を配布することもできる。

[0144]

図8は、トラステッド・モジュール120の物理的アーキテクチャを示している。第1のスイッチング・エンジン124は、追加的通信路122a, b, cのそれぞれに個別に接続され、またトラステッド・モジュール120の内部通信路126にも接続されている。このスイッチング・エンジン124は、トラステッド・モジュール120内にロードされるポリシーの制御下にある。トラステッド・モジュール120のその他のコンポーネントは:

- ・トラステッド・モジュール120を管理し、トラステッド・モジュール120 に対して一般目的の計算を行うコンピューティング・エンジン128と、;
- ・一時データを格納する揮発性メモリ130と、;
- ・長期データを格納する不揮発性メモリ132と、;
- ・暗号化および鍵生成などの特別な暗号機能を行う暗号化エンジン134と、;
- ・主に暗号化動作時に使用される乱数ソース136と、;
- ・トラステッド・モジュール120を通常の通信路110へ接続する第2のスイッチング・エンジン138と、;
- ・不正防止機構140と、;

からなり、これらはすべてトラステッド・モジュール120の内部通信路に接続 されている。

[0145]

このトラステッド・モジュール120は、図1~図7を参照して上で詳述されたようなトラステッド装置またはトラステッド・モジュール24を基礎にしている。

[0146]

暗号化鍵作成および配布について述べると、トラステッド・モジュール120 は、乱数生成装置136、ハッシュ・アルゴリズム、及び、その他のアルゴリズ ムを用いて暗号鍵を生成するが、これらすべては、本質的にはセキュリティの当 業者に周知である。トラステッド・モジュール120は、通常の通信路110で はなく、追加的通信路120a, b, cのそれぞれを用いて、CPU102、ハ ードディスク・ドライブ104、及び、ネットワーク・インタフェース・カード 106の赤領域114へ選択された秘密鍵を配布する。鍵は、通常の通信路11 0上のプラットフォームの内部モジュール102、104、106、120間の 通信のために使用される。外部データの大量暗号化または大量復号のため、トラ ステッドモジュール120がトラステッド・モジュール120の外部へ公開され てはならない長期間識別秘密を用いたSSLのハンドシェーク・フェイズを完了 した後、SSLプロトコルを利用して、(ネットワーク・インタフェース106 またはCPU102により)他の一時的な鍵が用いられてもよい。ハードディス ク・ドライブ104に格納されたデータの大量暗号化または大量復号のため、ト ラステッド・モジュール120の内部に一時的な他の鍵が生成され公開された後 、トラステッド・モジュール120の外部へ公開されてはならない長期秘密を利 用して、(ハードディスク・ドライブ104またはCPU102により)それら 他の鍵が用いられてもよい。

[0147]

トラステッド・モジュール120は、暗号鍵の選択的な配布により、モジュール間通信のポリシー制御を実施している。トラステッド・モジュール120は、モジュールのペアの間に共用インフラストラクチャ110上のセキュアな通信を可能にする鍵の発行を拒否することにより、所与のモジュールの組の間の通信を禁止するポリシーを実施している。

[0148]

図9は、トラステッド・モジュール120により実施可能なウォッチドッグ(監視タイマー)機能及び、追加的通信路122に接続されるモジュール102、 104、106に「ping」を行う処理を示している。トラステッド・モジュールはチャレンジ142を生成し、これをCPU102、ハードディスク・ドラ イブ104、およびネットワーク・インタフェース・カード106の赤領域114へ、追加的通信路122a, b, cのそれぞれを介して送信する。CPU102、ハードディスク・ドライブ104、およびネットワーク・インタフェース・カード106のそれぞれは、モジュールがアクティブであるか否か、及び、好ましくはモジュールが適切に動作していることを伝えるため、追加的通信路122a, b, cのそれぞれに応答144a, b, cをそれぞれ応答する。トラステッド・モジュール120は、この応答144a, b, cを記録し、図1~図7を参照して上述した完全性チャレンジへの応答の際、メトリックとしてこれらを用いる。

[0149]

図10は、トラステッド・モジュール120がプラットフォーム内で暗号機能 を有する唯一のモジュールである場合に、着信した外部セキュア・メッセージが 処理される処理を示すものである。外部メッセージ146は、外部通信路112 を用いてネットワーク・インタフェース・カード106の黒領域116により受 信される。ネットワーク・インタフェース・カード106は、認証及び完全性検 査を求める何らかのデータ及び要求とを含むプロトコル・データ・ユニット14 8 (後で詳述) を、通常の通信路110を用いてトラステッド・モジュール12 0へ送る。トラステッド・モジュール120は、トラステッド・モジュール12 0の外部に公開されてはならないトラステッド・モジュール120内部の長期鍵 を使用して、認証および完全性検査を実施し、、「OK」表示を含むプロトコル ・データ・ユニット150を、追加的通信路122cを使用してネットワーク・ インタフェース・カード106の赤領域114へ送信する。次に、ネットワーク ・インタフェース・カード106は、復号を求める何らかのデータ及び要求を含 むプロトコル・データ・ユニット152を、通常の通信路110を使用してトラ ステッド・モジュール120へ送信する。トラステッド・モジュール120は、 トラステッド・モジュール120の内の一時的な鍵または長期鍵のいずれかを用 いてこのデータを復号し、この復号されたデータを含むプロトコル・データ・ユ ニット154を、追加的通信路122aを使用してCPU102へ送信する。そ の後、CPUは適切なアクションを実行する。

[0150]

図11は、CPU102が、トラステッド・モジュール120からのポリシー判定を要求する処理を示すものである。この処理は、たとえば、ポリシーが特定のデータが操作されること又はアプリケーションが実行されることを許可するか否かを、CPU102が判定するときに用いられる。これについては、図14~図20を参照して後に詳しく説明される。CPU102は、要求を含むプロトコル・データ・ユニット156を、通常の通信路110を使用して、トラステッド・モジュール120な、トラステッド・モジュール120の内部に格納されたポリシーにしたがって要求156を処理する。トラステッド・モジュール120は、応答を含むプロトコルデータ・ユニット158を、追加的通信路122aを使用してCPU102へ送信し、CPU102がトラステッド・モジュール120から受信する権限を信用できるようにする。アクションに権限が与えられると、CPU102は必要なアクションを実行する。与えられなければ、その処理を放棄する。

[0151]

図12は、モジュール102,104,106間の保護された通信に対するポリシーの制御の例を示している。この例におけるすべての通信は、追加的通信路122を使用する。ネットワーク・インタフェース・カード106の赤領域114は、ハードディスク・ドライブ104宛てのプロトコル・データ・ユニット160を、追加的データ・パス122c上のトラステッド・モジュール120は、拒否を含むプロトコル・データ・ユニット162を、追加的データ・パス122c上のネットワーク・インタフェース・カード106へ送信することによりその要求を拒否する。その後、CPU102は、ハードディスク・ドライブ宛てのプロトコル・データ・ユニット164を送信することにより、ハードディスク・ドライブ104から機密にかかわるデータを要求するが、これは追加的データ・パス122a上のトラステッド・モジュール120へ送信される。トラステッド・モジュール120は、プロトコル・データ・ユニット164を許可することを検査する。これが許可された場合、トラステッド・モジュール120は、プロトコル・データ・ユニッ

ト164を、追加的データ・パス122b上のハードディスク・ドライブ104 へ中継する。ハードディスク・ドライブ104は、データをプロトコル・データ ・ユニット166に含め、宛先をCPU102にして追加的データ・パス122 b上のトラステッド・モジュール120へ返送する。トラステッド・モジュール 120は、ポリシーがこれを許可することを検査し、許可された場合、このプロ トコル・データ・ユニット166を、追加的データ・パス122a上のCPU1 02へ中継する。

[0152]

図13は、データが追加的通信路122上で受け渡される際のデータ・プロトコル・ユニット178のフォーマットを示すものである。このデータ・プロトコル・ユニット178は:

- ・プロトコル・データ・ユニットの種類を示す識別子フィールド168と、;
- プロトコル・データ・ユニットの長さを示す長さフィールド170と、;
- ・プロトコル・データ・ユニットの送信元を示す送信元フィールド172と、;
- ・プロトコル・データ・ユニットの宛先を示す宛先フィールド174などを有し 、;
- ・多くの場合、データ・フィールド176を含む。

[0153]

すべてのフィールドが必ずしも必要なわけではない。たとえば、トラステッド・モジュール120のポリシーは、トラステッド・モジュールがトラステッド・モジュール120内からのものではない鍵プロトコル・データ・ユニットを中継することを禁止すると仮定すると、CPU102、ハードディスク・ドライブ104、及び、ネットワーク・インタフェース・カード106は、鍵がトラステッド・モジュール120からのものであることを仮定することができる。したがって、送信元フィールド及び宛先フィールドは、鍵プロトコル・データ・ユニットに不必要となり、そのようなプロトコル・データ・ユニットは、暗黙で認証される。プロトコル・データ・ユニットの設計、構築および使用は、本質的には、通信の当業者にとって周知のものである。

[0154]

次に、本発明の特定の実施形態について、図14~図20を参照して説明する。図14は、物理的なシステムを示しており、図21と図7~図13を参照して上述されたシステムの拡張である。図14において、ディスプレイ121は、上述した追加的通信路のうち1つの手段122dにより、トラステッド・モジュール120に接続されている。これは、オペレーティング・システムを含む通常のソフトウェアからの破壊の恐れなく、トラステッド・モジュール120がディスプレイへ確実に書き込みできるようにしている。また、ホスト・コンピュータ100は、内蔵型スマートカードリーダ103を有するキーボード101に接続されており、その両方は通常の通信路110に接続されている。スマートカードリーダ103に挿入されるスマートカードは、追加的なトラステッド・モジュールであると考えられ、これによって、トラステッド・モジュール120とセキュアに通信することが可能である。

[0155]

図15は、トラステッド・モジュール120のコンポーネントの論理的な概略 図を示しており、トラステッド・モジュール120内の使用許諾コード・コンポーネント200及びその他の使用許諾データ・コンポーネント202からなる。 前述のように、この使用許諾コード・コンポーネント200は保護された環境内で動作し、好ましくはトラステッド・モジュール120自体の内部で動作するものであり、セキュア実行プログラム204、セキュア・ローダ206、セキュア鍵転送コード208、及び、クライアント・ライブラリ210を含んでいる。トラステッド・モジュール120上に格納されたライセンス関連データコンポーネント202は、トラステッド・モジュール120の秘密鍵212と、トラステッド・エンティティの公開鍵証明書214と、クリアリングハウスまたは開発者の公開鍵証明書216と、使用許諾ログ218と、公開鍵証明書214を有するトラステッド・エンティティの秘密鍵を用いて署名されるライセンス関連コード200のハッシュされたバージョン220とを含む。

[0156]

図16は、クライアント・コンピュータ100内の保護されたソフトウェアまたはデータ222の構造を示している。クライアント・コンピュータ100上の

デジタル・データ224は、それぞれソフトウェア実行プログラム226に関連づけられており、これらのソフトウェア実行プログラムの内部には、トラステッド・モジュール120の公開鍵228が格納されている。この構造230は、クリアリングハウスまたは開発者の秘密鍵を用いて署名された構造230の、ハッシュされたバージョン232とともに格納されている。それぞれの保護されたソフトウェアまたはデータの一部に対して、ユニット222に類似した構造が得られる。

[0157]

図17は、トラステッド・モジュール120内でセキュア・ローダ206が動作していないかもしれない一般的な場合について、クライアント・プラットフォームへソフトウェアまたは他のデータをロードまたはアップグレードするためのフローチャートを示している。

[0158]

インストールされるデータは、ハッシュされ、送信者の秘密鍵を用いて署名され、送信者によって、これがそのデータ自体に添付される。

[0159]

ステップ234において、オペレーティング・システムは、データがインストールされるセキュア・ローダ206へ、データ及び署名されハッシュされたバージョンと共に要求を送信する。ステップ236において、セキュア・ローダ206は、この要求を受信し、ステップ238において、セキュア・ローダ206が、送信者に対応する公開鍵証明書を用いてこのメッセージの署名を検査し、これによって送信者の認証を検査する。

[0160]

認証が失敗すると、ステップ240において、セキュア・ローダ206は、オペレーティング・システムへエラー・メッセージを送信する。ステップ242において、オペレーティング・システムは、このエラーメッセージを受信し、ステップ244において、適切なメッセージを表示する。

[0161]

ステップ238において、認証が成功すると、ステップ246において、セキ

ュア・ローダ206は、トラステッド・モジュール120内で使用可能な暗号化機能によって、このメッセージのハッシュを計算し、ステップ248において、これをステップ236でデータと関連して受信されたメッセージ・ハッシュと比較する。これにより、メッセージの完全性が検査される。

[0162]

このハッシュが同じでない場合、これはデータが改竄されたこと、及び、その データがインストールされてはならないことを示している。この場合、ステップ 250において、セキュア・ローダ206がOSへエラー・メッセージを送信し 、次にOSが上述されたステップ242および244を実施する。

[0163]

ステップ248においてこのハッシュが同一であると判定された場合、ステップ252において、トラステッド・モジュール120がインストールのログ記録を行い、ステップ254において、セキュア・ローダ206は、データが普通にインストールできることをOSに示し、次にステップ256においてそれが実施される。

[0164]

検査の他の形態(典型的にはライセンス検査)が、追加または代替として使用 される場合、これらは、図17を参照して説明される方法において、ステップ2 50とステップ252の間に含めることが可能である。

[0165]

図18は、OSがセキュア実行プログラム204と通信するライセンス検査の モデルを使用した使用許諾のためのフローチャートを示しており、データの一部 に関連づけられたソフトウェア実行プログラム226は、そのデータの保護に使 用されるライセンスモデルを選択するためのオプションを有する。これもまた、 使用許諾ソフトウェアがトラステッド・モジュール120内に取り付けられる必 要がない一般的な場合に対するものである。この処理は、次のようなものである

[0166]

ユーザが何らかのデジタル・データを動作させたいと考えた場合、ステップ2

58において、オペレーティング・システムにより要求が送信され、ステップ260において、セキュア実行プログラム204によりこれが受信される。ステップ262において、セキュア実行プログラム206は乱数(ノンス)を生成し、ステップ264において、このノンスをトラステッド・モジュール120の秘密鍵212を用いて署名されたアプリケーションへの参照(たとえばその題名)と共に送信することにより、そのデータの一部に対応するソフトウェア実行プログラム226ヘチャレンジ/レスポンスを発行する。

[0167]

ステップ266において、これがソフトウェア実行プログラム226により受信されると、ステップ268において、ソフトウェア実行プログラム226はトラステッド・モジュール120の公開鍵228を用いてセキュア実行プログラムのチャレンジを検証および認証する。エラーがあった場合、または、ソフトウェア実行プログラム226がこの特定のマシン上でデータが実行されることを望まない場合、ステップ270において、エラー・メッセージが送信され、ステップ272において、セキュア実行プログラム204によりオペレーティング・システムへ中継される。ステップ274においてエラー・メッセージが受信されると、ステップ276においてオペレーティング・システムが適切なエラー・メッセージを表示し、そのデータは実行されない。

[0168]

ステップ268においてエラーがなければ、ステップ278において、ソフトウェア実行プログラム226は、ノンス、データへの参照、及び、任意でライセンスモデルを含むメッセージをセキュア実行プログラム204へ返す。ノンスは、再生攻撃に対する保護を与えるために含まれる。

[0169]

ステップ280においてメッセージの受信が完了すると、ステップ282において、セキュア実行プログラム204は、ソフトウェア実行プログラムにより指定されたライセンスモデルにしたがって適切なライセンス検査を実行する。これは、鍵を使用してデータをロック解除することを含むことも可能である。これらのライセンスモデルのさらなる詳細は後述される。そのデータと関連づけられた

ソフトウェア実行プログラムがない場合、セキュア実行プログラムは、管理者によってその内部に事前に設定されたデフォルトのライセンスモデルに対応するライセンス検査を実行する。有効なライセンスが存在する場合、ステップ284において、セキュア実行プログラム204はトラステッド・モジュール120にトランザクションの計測記録を行うよう依頼し(ステップ286,288)、ステップ290において、そのデータを実行する許可をオペレーティング・システムへ送信する。ステップ292において受信があると、ステップ294において、オペレーティングシステムがデータを実行する。ステップ282のライセンス検査の後、有効なライセンスがなければ、ステップ296において、セキュア実行プログラム204は、オペレーティング・システムに、これを適切にエンドユーザへ通知するよう依頼し(ステップ274および276)、データは実行されない。

[0170]

図19は、OSがセキュア実行プログラム204ではなくソフトウェア実行プログラム226と通信する場合のライセンス検査のモデルを使用した使用許諾のフローチャートである。このモデルも、使用許諾ソフトウェアがトラステッド・モジュール120内に取り付けられる必要がない一般的な場合に対するものである。

[0171]

ユーザが何らかのデータを実行を希望する場合、ステップ298において、OSはそのデータと関連づけられたソフトウェア実行プログラム226ペメッセージを送信し、ステップ300において、これが受信される。ステップ302において、ソフトウェア実行プログラム226は乱数(ノンス)を生成し、ステップ304において、このノンスをデータへの参照とともに送信することにより、トラステッド・モジュール120内のセキュア実行プログラム204ペチャレンジ/レスポンスを発行する。加えて、スマートカードIDがクライアントマシンへのログインに用いられ、ホットデスキングが用いられるべきライセンスモデルである場合には、スマートカードIDも送信される。

[0172]

ステップ306においてメッセージの受信があると、ステップ308において、セキュア実行プログラム204はデータに対して適切なライセンス検査を行う。有効なライセンスが存在しない場合、ステップ310において、セキュア実行プログラム204はエラー・メッセージを返し、このエラーメッセージからソフトウェア実行プログラムが使用許諾に伴う正確な問題の種類を判定し、これを適切にOSへ報告することを可能している(ステップ312、314、316)。

[0173]

有効なライセンスがある場合、ステップ318において、セキュア実行プログラム204は、ノンスとデータへの参照とを含みトラステッド・モジュール120の秘密鍵212を使用して署名され暗号化されたメッセージを返す。ノンスは、再生攻撃に対して保護を与えるために含まれる。

[0174]

ステップ320におけるメッセージの受信後、ステップ322において、ソフトウェア実行プログラム226は、セキュア実行プログラムの返答が正しいか否かを、トラステッド・モジュール120の公開鍵証明書228を使用して検証する。検証が正しい場合、ステップ324において、ソフトウェア実行プログラム226はトラステッド・モジュール120にログの作成を依頼し(ステップ326、328)、ステップ330においてデータを実行(ステップ332、334)するための呼び出しをOSに渡す。一方、検証が正しくない場合、ステップ336において、ソフトウェア実行プログラム226はOSへエラー・メッセージを送信し、OSはエラー・メッセージを適宜表示する(ステップ314、316)。

[0175]

デジタル・データを実行するための許可についての検査を強制的に実行する好適な機構において、トラステッド・モジュール120は、本発明を実施するためのハードウェア、及び/または、ソフトウェアを含んでいる。典型的には、トラステッド・モジュール120は、アプリケーションとOSとの間のブリッジとして動作する。OSは、トラステッド・モジュールからの要求を除き、好ましくは通常のアプリケーション及びOSでないソフトウェアへアクセスできないトラス

テッド・モジュール120とCPU102の間の通信路122を介して与えられ る、アプリケーションをロードまたは実行することのすべての要求を無視するこ とが好ましい。ホスト・コンピュータ上で動作する処理は、次のようになる。ま ず、好ましくはそのデータと関連づけられたソフトウェア実行プログラム226 を介して、及び、通常エンド・ユーザによる何らかのアクションに応答して、ア プリケーションまたは他のデータを実行するための、トラステッド・モジュール 120への最初の要求がある。ソフトウェア実行プログラム226は、データが インストールされた、または、インストールされるべきトラステッド・モジュー ル120の公開鍵証明書228を保持することになる。トラステッド・モジュー ル120内のセキュア実行プログラム204は、上述のように適切なライセンス 検査を実行する。この検査の結果、データの実行が適切である場合、セキュア実 行プログラム204は、この情報を、通常のアプリケーションとOS以外のソフ トウェアはアクセスできないことが好ましいСРИ102への通信路122を介 して、OSへ情報を送信する。その後、OSは、アプリケーションまたはデータ を実行するためにホストトで処理を開始する。データのインストールが適切であ ることを示すためにセキュア・ローダがOSと通信するとき、または、ロック解 除鍵を転送するために鍵転送コードがOSと通信するときには、同様の処理が行 われる。

[0176]

図20は、上述のようなライセンス検査のモデルを使用した使用許諾のためのフローチャートを示すものであり、この例では、使用許諾を行うソフトウェアはトラステッド・モジュール120内に格納されていて、トラステッド・モジュール120はアプリケーションとOSとの間のブリッジとして動作する。この処理は、セキュア実行プログラム204がトラステッド・モジュール120自身内に存在すること、及び、セキュア実行プログラムがOSと通信しているときには、セキュア実行プログラムはトラステッド・モジュール120からCPU102への通信路122(専用であることが好ましい)を使用するという点を除いて、図19で与えられるものと同様である。

[0177]

本発明が使用されることが可能な多くの異なる方法が存在する。次にそれらの うち6つの詳細を説明する。

[0178]

例A:

第1の例は、アプリケーションをハードウェアに結合することにより、不正耐性ハードウェアを汎用ドングルとして使用する例である。この節におけるこの例とその他の例との大きな違いは、第1に、コードが実際に実行されているときにライセンス保護が実行されること、第2に、この方法は、保護機能を実行しているパーティがソース・コードを利用可能であるアプリケーションの保護に適していることである。

[0179]

ソフトウェアがプラットフォーム内へロードされる(さらに任意で、それが動作するであろう不正耐性ハードウェアへロードされる)。このソフトウェアは、セキュア・ローダを用いて完全性検査が行われる。トラステッド・モジュール内の秘密の存在を検査するため、または、そのトラステッド・モジュールの識別及び存在を検査するため、APIコールがトラステッド・モジュールへ用いられる。さらに、トラステッド・モジュールは、コードの一部を実行されることが可能である。トラステッド・モジュールの秘密暗号鍵及び標準認証プロトコルを使用することにより、トラステッド・モジュールの強力な認証が可能である。

[0180]

さらに、次のオプションが存在する。:

- ・OSではなくトラステッド・モジュールへAPIコールが実行される(前述のように)。;
- ・トラステッド・モジュールは、コードの一部を実行されることが可能である。 これは、いくつかの方法で成されることが可能であり、そのうちいくつかは既に 説明した。;
- ・コードの一部は、不正耐性ハードウェア(内部トラステッド・モジュールまた はスマートカードなど)内への移動のためにマークされることが可能であり、そ の場合、コードは暗号化された形態で格納され、呼び出し(コール)はコード内

の他の場所にあるこの機能へ成される。;

・同様に、スマートカードなどの可搬式トラステッド・モジュールは、コードの 一部を実行するようにされることが可能である。

[0181]

ハードウェア・ドングルへのAPIコールの同様の使用よりも、この方法の使用の方が、このアプローチと通常関連する欠点の多くに対抗する。

[0182]

第一に、ハードウェア・ドングルへのAPIコール用いる従来のソフトウェア 保護は、デバッガまたは逆アセンブラーによるソフトウェア・ロックの変更を受 けやすく(たとえば、プロセッサとマザーボードとの間の通信に介入することな どにより)、したがって、鍵へのコールを取り除くためのコードを変更している 。変更されたコードのコピーが生成され、ホスト・マシン上と他のマシン上との 両方において、自由に動作する。このようなことは、本方法では、次のようなこ とによって対抗することができる:

- ・トラステッド・モジュール自身の内部では、コードの一部が動作している。
- ・関連するライセンス検査コードが確実にソフトウェアと共にロードされること を保証し、ライセンス検査がバイパスされていることを防止する、プラットフォ ーム上の完全性検査及び関連するソフトウェア。

[0183]

第二に、ハードウェア上で実行される処理の欠けている機能のいくらかを埋めるため、記録と再生(または他の技術)が用いられるかもしれないという危険性が現在存在する。この危険性は、本方法においては、ソフトウェア及びライセンス検査コードの完全性検査により対抗できる。

[0184]

第三に、ライセンスがマシンに縛られる必要がないこと、及び、支払いモデルの選択枝がより大きくなることの両方により、ライセンスモデルに非常に大きな柔軟性がある。トラステッド・モジュールは、特定のアプリケーションにのみ特化されるものではない汎用ドングルを提供し、さらに、ライセンス情報格納の能力をより大きくし、より優れた計測を提供する。

[0185]

最後に、開発者の労力に関連する利点もある。ソフトウェアへAPIコールを追加することの利点は、ソフトウェアが特定のマシン用にカスタマイズされることであり、したがって、実行コードまたはソース・コードが明確(クリア)に獲得されたとしても別のマシン上での直接の利点はない。しかしながら、開発者の一部にかなりの労力を要求する可能性もある。唯一の違いが異なるトラステッド・モジュールIDであることにより、コードの完全性検査による保護があれば、開発者は非常にわずかな労力で実質的な保護が得られる。ここでも、トラステッド・モジュール自体の内部にあるコードの動作する部分は、コードの個別カスタマイズを必要としない。

[0186]

この例において:

- ・開発者は、以下の中から任意の組み合わせを行うことができる
- ・APIコールをソフトウェア、及び/又は、そのソフトウェアと関連するソフトウェア実行プログラム内へ挿入する。これらは、次のものを検査する:
- ・不正耐性装置内の秘密の存在(たとえば、開発者がスマートカード・ドン グルを作成し、それらをエンドユーザへ出荷した場合)または;
- ・エンド・ユーザのマシン内の(汎用ドングルとして使用している)不正耐性装置の識別および存在。;

ソフトウェア実行プログラムは、通常、動作時に検査のみを行う。; コード 内のさらなるAPIコールは、要求があれば、コードの実行中さまざまなステー ジにおいて実行されることが可能である。これは、ソフトウェアにとって一般的 な方法で行われ(すなわち、顧客のそれぞれは同じバージョンを受け取る)、正 しいトラステッド・モジュールIDなどのカスタマイズされた詳細は、後に後述 の登録ステージで追加されることができる。;

・トラステッド・モジュールまたは他のトラステッド装置内の秘密の存在を検査することによる使用許諾方法が使用されるべきことをコンピュータ・プラットフォーム内のセキュア実行プログラムへ通知する情報と共に、そのデータと関連するソフトウェア実行プログラムへ秘密を挿入する。たとえば、licensi

 ng_method (秘密, sc, k, w)または $licensing_method$ (秘密, tc, k, w)は、現在のスマートカードまたはマシン内部トラステッド・コンポーネント内に秘密 k が格納されていることが判明したならば、wにより参照されるソフトウェアはマシン上で実行のみが許可されなければならないことを示している。セキュア実行プログラムは、この検査の実行を可能にし、検査が成功しない限りソフトウェアwの実行を許可しないということがあらかじめ記憶されたプロトコルを有する。

[0187]

- ・ユーザは開発者に登録する。初期化処理の一部として、使用許諾システム内の通信パーティ間の認証は、それらの間で送信されるメッセージの機密性に対するセッションキーの交換の前に(または使用されているプロトコルによっては同時に)行われる(この処理のさらなる詳細については例Bを参照)。不正耐性コンポーネントへ、その開発者に対応する公開鍵証明書が送信される。支払いに応答して、
- (1) ユーザは、コードにより検査された開発者の秘密を含む(メモリまたはハードコーディングにより)可搬式ハードウェア耐性装置(スマートカードなど)と共に一般的にカスタマイズされたソフトウェアが与えられる、あるいは、ユーザの不正防止装置へ鍵が転送される(例えば、この鍵はソフトウェアの復号のためのロック解除鍵ではないという点を除いて下記の例Bで詳述されるものと同様の方法により転送される)。(2)ソフトウェアにユーザのマシンIDが挿入されて(APIコールがその特定のマシンIDを検査するため)ユーザへ出荷される。

[0188]

・アプリケーションとトラステッド・モジュールの間の対話を制御するために、開発者は、2つの追加コンポーネント、すなわちソフトウェア実行プログラムおよびクライアント・ライブラリを顧客へ出荷する必要がある。このクライアント・ライブラリは、アプリケーションがソフトウェア実行プログラムと通信するために呼び出す上位インタフェース・サブルーチンの集合である。

[0189]

[0190]

・その後、セキュア・ローダは、開発者の公開鍵を用いてこの署名を検査し、メッセージ・ハッシュを取り出す。これにより、その送信者が、その署名に用いられた公開鍵の持ち主であることが保証される。メッセージとメッセージ・ハッシュを得ると、セキュア・ローダはこのメッセージのハッシュを計算し、これを、復号されたメッセージ・ハッシュと比較する。これは、メッセージの完全性を検査している。さらに、この完全性検査機構は、チャレンジ/レスポンス、またはハッシュ内に通信の履歴を導入などの、何らかの標準的な機構により再生攻撃を防止する。

[0191]

完全性検査が作動すると、セキュア・ローダはソフトウェアをインストールする。これにより、変更の施されたソフトウェア(APIコールを持たないソフトウェアなど)が動作できないこと、ウィルスが侵入していないことなどが保証される。また、このソフトウェアは、インストール時にプラットフォーム内のトラステッド・モジュールの存在を検査するように修正されることも可能である。

[0192]

・ユーザがソフトウェアを動作させようとするときには、ソフトウェア実行プログラムが全体の制御権を奪取し、実行の開始時に初期検査を行う。これらの検査が満足されると、ソフトウェア実行プログラムはソフトウェアの動作を許可する。もし追加的なAPIコールがこのソフトウェアに組み込まれている場合には、これらは、動作中のさまざまな時点において、トラステッド・モジュールに対して行われる。

[0193]

・そのような検査が行われると同時に、ソフトウェアが問題無く実行された場合、トラステッド・モジュール内に記録が作成される。支払いモデルによっては、使用報告がクリアリングハウスまたは登録団体へ送信されることもできる。特定回数のソフトウェアの実行に対する支払いは、たとえばスマートカードを利用して、容易にモデル化することが可能である。

[0194]

例B:

第2の例は、データの一部またはすべてを暗号化することによって、トラステッド・モジュールを汎用ドングルとして使用する。この例においても、セキュア・ローダによる実行されるデータの完全性検査と、セキュア・ローダ、セキュア実行プログラム、ソフトウェア実行プログラム、およびセキュア転送コードの完全性検査とが存在する。トラステッド・モジュールのトラステッド識別(秘密暗号鍵)は、強力な認証を実施するために使用される。任意であるが、アプリケーションは、トラステッド・モジュールまたはスマートカード内で動作することが可能である。このような使用許諾システムの一般的な利点は、ライセンス管理システムの柔軟性を、ドングルの短所を有することなく、高度のハードウェア・セキュリティと組み合わせることが可能になるという点にある。

[0195]

特に、現在の使用許諾システムに伴う問題は、以下のようにして解消される。

- ・ライセンス検査のバイパス(回避)は、プラットフォーム上の完全性検査により解消される。この検査は、トラステッド装置が除去または改ざんされた場合、または使用許諾ソフトウェアが変更された場合に失敗となる。
- ・現在の一般的なデータ保護の方法の欠点は、データが実行される時点まで保護されていても、いったん実行可能がロック解除されるまたは使用可能となると、 データが自由に複製及び使用される可能性がある。
- ・依然としてデータが複製される可能性はあるが、本発明を組み入れたいずれの 他のセキュアプラットフォームにおいても、必要なライセンスなしにデータが実 行されることはない。

- ・ドングルは、特定のアプリケーションのためにあつらえられたものではなく汎用的なものである。
- ・支払いまたはライセンスモデルに柔軟性がある(異なる種類の使用許諾の組み 合わせを可能とすることを含む)。
- ・ハードウェア装置内に汎用システム鍵を持つことを避けることができ、開発者及びハードウェアの秘密鍵を秘密に保つことができる点において、Wave Systems WaveMeterなどの汎用ドングルに対して改善されている。このことは、第三者が信用できない場合に特に重要である。なぜなら、ロック解除鍵を知らないであろうクリアリングハウスまたは誰か他の者が、保護されたデータを使用することを可能にするからである。このことは、クリアリングハウスによってこの鍵を知られることになる現在のシステムを改善している。
- ・トラステッド・モジュール間のライセンスの自動転送により、鍵管理の問題が 回避される。
- ・各開発者は、一般コンテンツ保護または専用コンテンツ保護のいずれも選択できる。K(またはK')は、必要であれば顧客ごとに異っていてもよい。これにより、開発者に大きな柔軟性を与え、さらなるセキュリティに対する労力のバランスをとることを可能とする。より一般的に述べるならば、各種のライセンスモデル(たとえば、例A、BまたはCに対応するモデル)は、各顧客に出荷されるデータに基づいて同一に使用される、または、個別にカスタマイズされることが可能である(したがって、他のマシンでは使用できない)。これらの方法の組み合わせを、同一のプラットフォームに使用することも可能である。したがって、開発者には、自分の使用したいデータ保護の種類について選択枝が与えられる。開発者は、ロック解除鍵または一般保護の種類を、顧客毎に異なるように作成することもできるし、または同一にしてもよい。クライアント・プラットフォームは、この選択について知らされる必要はない。

[0196]

この例において:

・汎用セキュア実行プログラム、セキュア・ローダ、およびセキュア鍵転送コードは、いずれのトラステッド・コンピュータ・プラットフォーム内にも含まれる

。このコードは、完全性検査が失敗するとロードされず、その場合、全体的なクライアント・プラットフォーム完全性検査は、本明細書で前述したように失敗しなければならない。

[0197]

・エンドユーザAは、(支払いモデルにしたがって)開発者、サーバまたはクリアリングハウスCに自分のマシン(トラステッド装置ID)を登録し、何らかのデータを受信するために、適切な支払いを行うように構成する。代替として、このハードウェア装置は、データ購入を記録し、これを後日Cへ報告するように構成されることもできる。

[0198]

・初期化処理の一部として、使用許諾システム内の通信パーティ間の認証は、 メッセージの機密を保つため、セッション・キーの交換の前に(または使用されるプロトコルによっては、交換と同時に)行われる。

[0199]

・認証: Cからクライアントの不正防止装置へ認証がある。これは、Aのトラステッド・モジュールからノンスを有するCへのチャレンジを含む標準プロトコルを用いて行われ(再生攻撃に対する保護を提供するため)、Cは、Cの秘密コード署名鍵を用いてデジタル的に署名された、ノンスを含むメッセージを用いて応答する。任意で、Aの不正防止装置からCへの認証がある。Cの秘密コード署名鍵に対応する公開鍵Wを与える公開鍵証明書が、エンドユーザのトラステッド・コンポーネントへ転送される(場合によっては、(たとえばアップグレードなど)、これはすでにトラステッドモジュール内に存在する)。これにより、マシンは、ベンダの識別、及び、後に受信するアップグレード・データの完全性を検査できるようになる。ユーザ・ベースのライセンスモデルが利用される場合、この転送は可搬式トラステッド装置へ(たとえばスマートカードへ)行われる。また、Cには、Aの不正防止装置内の秘密鍵Pに対応する公開鍵も与えられる。この場合、AからCへの何らかの種類の認証が必要とされ、対称暗号を用いる場合には、鍵は非対称鍵のペアを用いて設定する(下記参照)。同様の方法において、開発者とクリアリングハウスとの間の公開鍵証明書は、これらが個別のパーテ

ィである場合、最初に交換され、適切な認証が行われる必要がある。上述のよう に、同一のプロトコルを用いることも可能である。

[0200]

・対称鍵 K を使用して暗号化されたデータは、C の秘密コード署名鍵の下で(たとえばマイクロソフト社の A u t h e n t i c o d e を使用して)署名され、C により A のマシンのエンドユーザへ送信される。必要であれば、K は顧客毎に異なっていてもよい。保護される必要があるのはロック解除鍵であるため、このデータは、任意の手ごろな手段(例えば、インターネットまたは衛星放送など)によりエンドユーザへ転送される。暗号化に要する時間は、C のステージでは問題とされないため、秘密鍵 K'の代わりにオプション用いられる。

[0201]

機密性:個別の開発者とクリアリングハウスとが存在する場合、対称鍵のペア を準備する開発者とクリアリングハウスの間には、プロトコルが用いられる。こ のプロトコルは、例えばデータの支払い及び使用についての通信などの、これら の間の通信を暗号化するのに用いることができる。これらの手段により、いずれ のパーティも、他のパーティの秘密鍵を知ることがないようにされる。保護され るべき各メッセージのコンテンツは、ランダムに生成されたDESキーを用いて 暗号化され、意図する受信者の公開鍵を用いてRSA暗号化された対称鍵と共に 転送される。この場合も、他のパーティに対応する公開鍵証明書は、各パーティ へ最初にインストールされる必要がある。真正性及び完全性の検査が追加される 場合、それぞれのメッセージに対するプロトコルは次のようなものになる:送信 者は、DESキーを作成する(乱数発生器を用いて鍵を生成し、これらの鍵が一 回しか用いられないことを保証する)。その後、送信者はそのDESキーを用い てデータDを暗号化し、また、受信者のRSA公開鍵を用いてそのDESキーを 暗号化する。次に、送信者は、認証と完全性を提供するため、この情報のすべて のハッシュを署名し、暗号化されたデータと暗号化されたDESキーをこの署名 と共に送信する。なお、機密のデータDは、DESキーを用いて暗号化された状 態で格納される。そして、受信者のみが、DES暗号鍵を復号するためのRSA 秘密鍵を有するはずであり、データDを復号するためにこれを使用する。

[0202]

・AとCの間のすべての通信は、前のステージで説明したように、DESセッション・キーを用いて暗号化される。

[0203]

・さらに、Kに対応する対称ロック解除鍵(もしくは、K'に対応する公開鍵)は、Aの公開鍵を用いて暗号化され、Cの秘密コード署名鍵を用いて署名され、データを動作可能にするため、エンドユーザの不正防止コンポーネントへ送信される。

[0204]

・エンドユーザのプラットフォームにより受信されると、Wを用いて署名を検査し、データが期待するソースから得られたものであるか否かを検証することにより、セキュア・ローダによってそのデータの完全性検査が実施される。

[0205]

・完全性検査が成功すると、データはプラットフォーム上にインストールされ 、トラステッド・コンポーネントはこのイベントを記録する。成功しない場合、 エラー・メッセージが生成され、データはロードされない。

[0206]

・エンドユーザの P C と関連する不正防止装置は、この情報を利用してロック 解除鍵を取得できる唯一のものである。鍵転送コードは、完全性と認証について メッセージを検査し、ロック解除鍵を復号し、これをそのデータに関連するトラ ステッド・モジュール上に格納する。

[0207]

ユーザがデータを動作させたい場合、セキュア実行プログラムが、ロック解除 キーを用いてそのデータを復号し、データを動作可能にする。ロック解除鍵の実 際の機能は、多様である:たとえば、プログラムの一部は、起動時またはインス トール時に復号されることも可能であり、鍵自体は、不正防止コンポーネントの 識別を入力として用いることにより形成されることも可能である。

[0208]

・不正防止コンポーネントは、データの使用をローカルに、及び、信用できる

方法で監視するためのログを保持する。

[0209]

例C:

第三の例は、トラステッドモジュールの識別と関連するデータベース情報また はプロファイル情報を参照することによる使用許諾の例である。

[0210]

この例は、登録および支払いに応じてライセンス・データベース・エントリを 更新することを含んでいる。このアプローチを用いる主要なオプションが2つあ る。

例C1:

第一の例は、そのデータのロック解除鍵を得るため、セキュア実行プログラムが、データベース内において、トラステッド・モジュール I Dエントリを検査する例である。このデータは、鍵を用いた暗号化または部分暗号化により保護されるため、侵害される恐れなく自由に配布されることが可能である。;

例C2:

第二の例は、そのデータの一部を動作させる許可を得るため、セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムが、データベース内において、トラステッド・モジュール I Dエントリを検査することである。トラステッド・モジュールの I Dに対応するエントリは、特定のアプリケーションを実行するための許可を示すように更新され、このデータベース上の許可が検査されると、セキュア実行プログラムまたはソフトウェア実行プログラムは、データを実行可能になる。この場合、データは汎用的なもので保護されておらず、自由に複製されることが可能であるが、当然ながら、必須の許可が存在しない場合、この種類のプラットフォーム上で実行させることはできない。セキュア実行プログラムがデータの実行を可能にすると、トラステッド・モジュールはそのログを更新する。ソフトウェア実行プログラムを用いて検査を実施する場合、実行されるベきアプリケーションと関連するソフトウェア実行プログラムがトラステッド・モジュールを呼び出し、トラステッド・モジュールがライセンス検査を実施し、その後、この検査が成功したならば、ソフトウェア実行プログラムがこの呼び出しをOSへ渡

し、アプリケーションが実行される。

[0211]

このアプローチの利点は、以下の通りである:

- 1) ドングルの欠点を有することなく、ライセンス管理システムの柔軟性を高度 のハードウェア・セキュリティに組み合わせることが可能である。
- 2) そのような方法を使用する主な動機は、鍵管理上の理由による。特に、代わりのパスワードを発行するのは、面倒である。この方法では、更新されなければならないのはデータベースのみであるため、この問題を解消する。
- 3) ディレクトリ・システムがすでに存在する場合、この使用許諾方法は、セキュアなライセンス検査を提供するのに特別な大きな投資を必要としないため、自然な選択となる。
- 4) 上記の例 C 1 は、例 B と比較されるように、クライアント・マシンへロック解除鍵を与える別の方法に対応する。これは、2 つの理由で好ましい。第一に、ディレクトリ・システムが適所に存在するかもしれないため、特定の企業にとっては好ましい解決策である。第二に、例 B では可能でなかったが、この方法は、ロック解除鍵の非永久的な記憶を可能にし、浮動ライセンスを可能にしていることにある。

[0212]

現在使用可能なライセンス処理は、指紋情報をライセンスデータベースと照合し、その指紋に対応する有効なライセンスが存在するか否かを確かめることである。アプリケーションは、この情報に応じて実行可能または実行不可となる。ただし、この方法は、以下の理由により実際には使用されない。:

- ・ライセンス検査コードは、現時点では、容易にバイパス(回避)され得る。
- ・データベースの生成及びデータベースの更新に伴うオーバーヘッドが存在する
- ・IDを偽って、別のマシンまたは別のユーザにライセンスされている情報への アクセス権を入手することが可能である。

[0213]

しかしながら、関連するライセンス検査コードの完全性検査と共に不正防止装

置を用いることにより、類似の方法を用いることが可能である。

[0214]

この方法は、既存の処理と関連した問題を克服するものである。:

・ディレクトリ構造は、使用許諾を行うことができるように拡張されることができる(ライセンス管理を参照)。一そのような構造は既に存在しており、追加的機能との統合を可能にしている。ライセンス・データベースは、トラステッド・コンポーネント内に格納されたローカル・レコード、サーバ内に格納されたレコード(必要な時に参照されローカルに格納される)、または、一元管理されるディレクトリ・サービスなどの形態を取ることが可能であり、アクセスについての適切な情報が格納されている。実際には、これらの組み合わせを用いることも可能である。一般的にX.500として知られるディレクトリ標準は、サービス・プロバイダ、官庁、および民間の組織などに属するコンピュータ・システムを相互接続する多目的分散ディレクトリ・サービスのための基盤を提供する。そのようなディレクトリを修正し、コンピュータ・ネットワークのユーザが、ある人のユーザIDまたはマシンIDを検索したときに、その個人またはマシンにライセンスされたアプリケーションの詳細を含む情報を返せるようにすることは簡単であろう。

[0215]

・完全性検査は、ライセンス検査コードに行なわれ、またデータにも行われる。コンピュータ・プラットフォーム上の関連するソフトウェアは、ユーザまたはマシンがそのアプリケーションを実行するための許可を有しているか否かを検査し、これを適切に許可または禁止する。代替として、データがたとえば暗号化により保護されている場合には、異なるデータ・アクセス・キーがディレクトリ内に格納され、関連したソフトエアを介して、本方法で得られる方法によりそれらヘアクセスすることが可能である。

[0216]

・より良い認証は、ディレクトリ/プロファイルのアプローチを可能とする。 トラステッド・モジュール内のトラステッド I D (ユーザ I D の場合、生物測定 学と組み合わせることも可能) は、強力な認証を可能にし、偽称の防止に役立つ 。(マシンまたはユーザ識別の信用度を高くすることにより、例えば別のユーザの識別が与えられることなどにより、この方法が悪用される可能性が小さくなる。)鍵もまた、よりセキュアに格納されることができる。任意であるが、ソフトウェアを追加して、システムがデータの使用を計測することを保証し、これを不正防止装置内に格納するようにすることも可能である。スマートカードが使用された場合、プロファイルの検査はユーザ I Dに対して行なわれ、単体の使用は、そのカードがリーダ内に残される必要がないことを意味し、場所の独立性も得られる。

[0217]

上述の方法 C を用いる使用許諾の 2 つの主要なオプションを参照して、まず第 一の場合 C 1 について説明する。

[0218]

・セキュア実行プログラムは、汎用的なものであり、ロック解除鍵の盗用を防止するため、プラットフォームに統合されている。異なるデータに同一の処理が用いられるため、これが可能であり、データ名及び関連する鍵のみが、それぞれの場合について異なることになる。セキュア実行プログラムとセキュア・ローダは、製造業社の秘密鍵を用いて署名されたハッシュされたバージョンとともに格納される。製造業社の公開鍵証明書は、いずれのプラットフォームにも含まれる。プラットフォームのブート/インストール時において、このパッケージは、ハッシュ化、及び、公開鍵証明書を用いて復号された署名との比較により、完全性が検査される。このコードは、完全性検査が失敗した場合にはロードされず、この場合、全体的なプラットフォームの完全性は欠いてる。

[0219]

・トラステッド・モジュール I Dと支払いの登録時において、クリアリング・ハウスまたは開発者は、トラステッド・モジュール I Dに対応するデータベース・エントリへ挿入されるべきデータ K のロック解除鍵を生成する(この生成は、実際には、クリアリング・ハウスまたは開発者により認証を得た第三者によって行なわれる)。

[0220]

・Cの公開鍵証明書は、Cによりクライアント・トラステッド・モジュールへインストールされる。Cからトラステッド・モジュールへの認証を含む適切なプロトコルとしては、トラステッド・モジュールにより生成されたノンスを含むトラステッド・モジュールからの認証の要求に応答して、Cは、Cの秘密鍵を用いて署名した公開鍵証明書及びノンスを含むメッセージを返す。その後、トラステッド・モジュールは、そのメッセージがCから送られたものであることを検査することができる。

[0221]

保護されるべきソフトウェアまたは他のデータは、Kに対応する対称鍵を用いて暗号化され、Cの秘密コード署名鍵(たとえばマイクロソフト社のAuthenticodeを使用して)の下で署名され、CによりAのマシンのエンドユーザへ送信される。Kは、必要であれば、顧客ごとに異なっていてもよい。保護される必要があるのはロック解除鍵であるため、このデータは、任意の手ごろな手段(たとえばインターネットまたは衛星放送)によって、エンドユーザへ転送されることができる。

[0222]

・エンドユーザのプラットフォームにより受信されると、セキュア・ローダによりデータの完全性検査が実施される、この検査は、Cの秘密コード署名鍵に対応する公開鍵を使用して署名を検査することによって行なわれる。

[0223]

・完全性検査が成功すると、ソフトウェアまたは他のデータがプロットフォーム上にインストールされ、トラステッド・コンポーネントがこのイベントを記録する。成功しない場合、エラー・メッセージが発せられ、データはロードされない。

[0224]

- ・ユーザがデータを実行したい場合、セキュア実行プログラムは:
 - ・トラステッド・モジュール I Dを検査する。例えば、再生攻撃に対抗するためのノンスと署名された通信を含む認証により行う。;
 - ・トラステッド・モジュールIDのデータベース・エントリを検査し、ロック

解除鍵 Kを取り出す。;

・適官、データの実行を許可または禁止する。

[0225]

・その後、不正防止装置は、データが実行されたか否かを記録するため、そのログを更新する。ユーザがスマートカードを用いてログインした場合、この装置のユーザ I Dが、そのデータ及び時間と共に記録される。

[0226]

いったんロック解除鍵が取得されたら、このロック解除鍵をデータ名と共にトラステッド・モジュール内へ格納し、そのデータについてのデータベース検索処理が再び実行される必要がないようにするという変形も可能である。データを実行するためのさらなる要求により、トラステッドIDを認証し、ロック解除鍵を検査し、これを用いてデータを復号し、データの実行を可能にするためのチャレンジが、ソフトウェア実行プログラムから行なわれる(上述の例Bと同じ方法で)。

[0227]

次に、データの一部を実行するためのセキュア・ライセンス許可が検査される 第二の場合、C2について説明する。セキュア実行プログラム(プラットフォームに組み込まれた汎用的なコードの一部)がオペレーティング・システムと通信し、データ実行処理を開始するか否かにより、または、クリアリングハウスまたは開発者からデータの一部と共に出荷される(カスタマイズされた)ソフトウェア実行プログラムがオペレーティング・システムと通信し、データ実行処理を開始するか否かに応じて、2つの可能なサブモデルが存在する。いずれにおいても、ライセンス情報をトラステッド・モジュール自体にロードするか、または、外部データベースを参照するかについての選択がある。

[0228]

このモデルでは、データ自体は保護されない。データのより高い機密性が必要である場合には、例Aまたは例Bの変形がかわりに使用されるべきである。

[0229]

第一の汎用サブモデルについて説明すると、このモデルは、例 C 1 の鍵検査の

場合において説明したものと非常に類似している。

[0230]

・データベースの動作させているパーティに対応する公開鍵証明書は、クリアリングハウスまたは開発者によりインストールされる。また、その逆も言える。

[0231]

・エンドユーザによるデータに対する登録及び/又は支払い時において、(支払いモデルに従う)クリアリングハウスまたは開発者Cは、トラステッド・モジュールIDが伝えられる。

[0232]

・クライアントのトラステッド・モジュールに対応する公開鍵証明書は、クリアリングハウスまたは開発者によりインストールされる(まだ存在しない場合には)、またその逆も言える。 C からトラステッドモジュールへの認証を含む適切なプロトコルは、トラステッド・モジュールにより生成されたノンスを含むトラステッド・モジュールからの認証の要求に応答して、 C は C の秘密鍵を用いて署名された C の公開鍵証明書及びノンスを含むメッセージを返すことである。その後、トラステッド・モジュールは C から来たこのメッセージを検査することができる。類似のプロトコルが、トラステッド・モジュールから C への公開鍵証明書の転送および認証のために用いられる。

[0233]

[0234]

・その後、セキュア・ローダは、開発者の公開鍵を用いて署名を検査し、メッセージ・ハッシュを取り出す。これにより、その開発者が、その署名を検査する

のに用いられた公開鍵の持ち主であることが確認される。メッセージとメッセージ・ハッシュが得られると、セキュア・ローダは、その後、トラステッド・モジュールを介して、そのメッセージのハッシュを計算し、これを、復号化されたメッセージ・ハッシュと比較する。これは、コードの完全性を検査するものである。さらに、完全性検査機構は、ノンスの使用など、何らかの標準機構により再生攻撃を防止しなければならない。完全性検査がうまくいくと、セキュア・ローダは、データをインストールする。これにより、変更されたデータ(たとえばAPIコールを持たないデータ)が実行されないこと、及び、ウィルスが侵入していないことが保証される。

[0235]

Cは、購入されたデータにしたがって、更新されるべきトラステッド・モジュールIDに対応するデータベース・エントリにアクセス権を与える。データベースを動作させているパーティは、共有対称鍵を設定している公開鍵暗号を用いて、及び、互いのメッセージを署名することにより、クリアリングハウスまたは開発者と通信する。保護されてべきそれぞれのメッセージのコンテンツは、ランダムに作成されたDESキーを用いて暗号化され、意図する受信者の公開鍵を用いてRSA暗号化された対称鍵とともに転送される。確実性及び完全性の検査が追加される場合には、それぞれのメッセージに対して以下のプロトコルが用いられることになる。

[0236]

・送信者は、DESキーを生成する(乱数発生器を用いて生成し、これらの鍵が確実に1回しか用いられないようにする)。次に、送信者は、このキーを用いてデータDを暗号化し、及び、受信者のRSA公開鍵を用いてDESキーを暗号化する。そして、送信者は、認証および完全性を提供するため、この情報すべてのハッシュに署名し、すべてをこの署名とともに送信する。その後、受信者のみが、DES暗号化鍵を復号化するためのRSA秘密鍵を有し、データDを復号化するためにそれを使用しなければならない。

[0237]

ユーザからデータの一部を実行することの要求があるとき、セキュア実行プロ

グラムは、ライセンス情報を保持するデータベースを参照し、そのデータを実行するための許可が現在のプラットフォームのトラステッド・モジュール I Dに関連づけられているか否かを確認する。関連付けられていない場合には、エラーメッセージがユーザへ生成され、データの実行は許可されない。関連付けられている場合には、セキュア実行プログラムは、データの実行を O S へ依頼する。

[0238]

次に、第二のサブモデルについて説明する。アプリケーション毎に固有のソフトウェア実行プログラムを有するこのモデルの具体例は、以下のようである。:・データに対する登録及び/又は支払い時において、(正しい支払いモデルに従う)クリアリングハウスまたは開発者 C は、購入されたデータに従って、更新されるべきトラステッド・モジュール I Dに対応するデータベース・エントリにアクセス権を与える。(これに先立って、これらの団体間の公開鍵証明書が交換される:Cからトラステッドモジュールへの認証を含む適切なプロトコルは、トラステッド・モジュールにより生成されたノンスを含むトラステッド・モジュールからの認証の要求に応答して、Cが、Cの秘密鍵を用いて署名されたCの公開鍵証明書及びノンスを含むメッセージを返すことである。類似のプロトコルが、トラステッド・モジュールからCへの公開鍵証明書の転送及び認証に用いられる)。データベースを動作させるパーティは、共有対称鍵を設定している公開鍵暗号を用いて、及び、互いのメッセージに署名することにより、クリアリングハウスまたは開発者と通信する。

[0239]

クリアリングハウスまたは開発者は、(カスタマイズされた)ソフトウェア実行プログラムに関連づけられたデータをクライアントへ送信する。ソフトウェア実行プログラムは、トラステッド・モジュールの公開鍵がソフトウェア実行プログラムに挿入されるようにカスタマイズされる(または、セキュア実行プログラムとトラステッド・モジュールの間に共有鍵が設定される)。データとソフトウェア実行プログラムの両方がハッシュされ、クリアリングハウス/開発者の秘密鍵を用いて署名され、これに対応する公開鍵がトラステッド・モジュール上に格納される。

[0240]

・セキュア・ローダは、データとソフトウェア実行プログラムの完全性検査を 行う。:インストール時において、ハッシュ化、および(トラステッド・モジュ ール内の公開鍵を用いて)復号された署名との比較により、パッケージが検証さ れることによって行なわれる。

[0241]

・デジタル署名が期待するものと合致しない場合、データとソフトウェア実行プログラムはロードされない。

[0242]

・ユーザがデータを実行したいと望む場合、OSは、そのデータに対応するソフトウェア実行プログラムへメッセージを送信する。次に、ソフトウェア実行プログラムは、乱数 (ノンス) をアプリケーションの題名と共に送信することによって、セキュア実行プログラムへチャレンジ/レスポンスを発行する。さらに、クライアント・マシンにログインするためにスマートカードIDが使用され、ホットデスキングが使用されるライセンスモデルである場合には、スマートカードIDが送信される。

[0243]

- ・セキュア実行プログラムは:
- ・トラステッド・モジュール内に格納されたプロファイル内のトラステッド・ モジュール・マシン I Dに基づいて、そのデータの実行が、ライセンスされてい るか否かを検査する。または、
- ・トラステッド・モジュール内に格納されたプロファイル内に挿入されたスマートカードのユーザIDにしたがって、そのデータの実行が、ライセンスされているか否かを検査する。または、
- ・外部データベースの一部を参照またはダウンロードしてトラステッド・モジュール内にプロファイルを形成し、上述の方法により、そのアプリケーションがライセンスされているか否かを確認する。

[0244]

・有効なライセンスが存在しない場合、セキュア実行プログラムはエラー・メ

ッセージを返し、ソフトウェア実行プログラムは、そのエラー・メッセージから 使用許諾に伴う問題の正確な種類を判定して、適切にOSへ通知する。有効なラ イセンスが存在する場合、セキュア実行プログラムは、トラステッド・モジュー ルの秘密鍵を用いて署名および暗号化された、ノンスおよびデータ参照を含むメ ッセージを返す。

[0245]

・ソフトウェア実行プログラムは、トラステッド・モジュールの公開鍵を用いて、セキュア実行プログラムの返答が正しいか否かを検証し、データを実行するための呼び出しをOSへ渡すか、または、エラーメッセージをOSへ送信するか、のいずれかを適切に行う。

[0246]

例D:

第四の例は、トラステッド・モジュールの指紋によって、ドングルとしてトラステッド・モジュールを使用することである。

[0247]

この方法は、ハードウェア内の信用できる識別(即ち、秘密でないトラステッド・モジュール識別)、実行させるアプリケーションの完全性検査、関連するアプリケーション有効化ソフトウェアの完全性検査を使用し、ハードウェア内でセキュアな監査を使用する点において、現在の指紋照合技術とは異なる。任意であるが、ロック解除鍵は、リモートではなく、クライアント・マシン上のソフトウェア実行プログラム内で生成されることができる。トラステッド・モジュールは、鍵、保護されたデータ、及び、関連するソフトウェア実行プログラムを取得するためにベンダに接触しなければならず、これにより、トラステッド・モジュールIDを用いて復号化鍵をローカルに生成することが可能となる。単一の鍵がデータの復号に用いられること、または、異なる鍵がエンドユーザ毎に用いられる(こちらのほうがより安全である)ことが可能であるため、このデータは一般的に暗号化されて出荷されることができる。

[0248]

この方法は、Bの変形であり、Bで用いられたアプローチの代替を提供する。

これは、以下の点で異なる:

・ロック解除鍵は、リモートでなくクライアント・マシン上のソフトウェア実行プログラムまたはセキュア実行プログラム内で生成されることが可能である。;
・クリアリングハウスからクライアント・マシンへ転送される鍵はロック解除鍵ではないが、ソフトウェア実行プログラム内のアルゴリズムを用いて導出され、トラステッド・モジュールの詳細を指紋照合できる鍵である。ロック解除鍵を導出するために使用される技術は開発者間で異なる可能性があるため、セキュア実行プログラムよりもソフトウェア実行プログラムを用いる方がよい。

[0249]

ドングルの欠点なく、ライセンス管理システムの柔軟性を、高度のハードウェア・セキュリティに組み合わせることが可能である。この方法は、現在のライセンス保護の方法に関する問題に抗するものであり、この問題は次のようなものを含んでいる。

[0250]

・他のマシンを装うマシンを用いた攻撃。内部コンポーネントについての装置 I Dであるマシン I Dは信頼できる。これは、よりセキュアなログ記録を行う使 用許諾について有用であり、より多くのライセンス情報とライセンスモデル及び 認証を可能にする。装置 I Dは、P C 指紋技術に現在使用されているもの、すな わちハードディスク I D,B I O S シリアル番号,ネットワーク I Dカードなど よりも信頼性が高いため、P C 指紋は現在使用されているものより偽造されにく い。そのような信頼性のある識別は、他のマシンを装うマシンを使用しての攻撃 に対して役立つ。

[0251]

・データはバイパス(回避)または変更される可能性があり、そのためソフトウェアのみの保護では、あらゆる破壊の影響を受ける。セキュリティ、指紋照合及び認証を実施するためにとられるアクションは、ハッカーから隠される必要がある。しかしながら、すべての情報がPC上に格納され、機能はPCのプロセッサを用いて実行されるため、これらのアクションはデバッガによりトレースされることが可能である。これらのアクションをデバッガから守る唯一の方法は、ウ

ィンドウズのRing Zeroのような、オペレーティング・システムまたは マシンに特化した例外を使用することである。これは大部分のデバッガをブロッ クすることによりセキュリティを改善するが、インテルのPentium(R)の ようなPCプロセッサに対して広く使用可能となっているチップ・シミュレータ を停止させるものではない。さらに、これは、ソフトウェアのみの解決法をマシ ン固有のものとし、さまざまなプラットフォーム毎にバージョンを必要とする。 多くのソフトウェアのみの保護を提供するサプライヤは小規模であり、アプリケ ーション及び動作環境のさまざまな組み合わせのすべてに対して適時の保護モジ ュールを提供できない。これは、ユーザをいらつかせ、開発者のサポート時間を 浪費させる非互換性につながる。いずれのプログラムがロードされる前にも、同 ―の認証アクションが、わずかな数の識別するPCコンポーネント上で実行され たければたらないため、比較的わずかなコードでトレースすることができる。し たがって、いったんローディング・シーケンスが解読されると、ソフトウェアの みの手段を用いるすべてのアプリケーションに対する保護は簡単に破られる可能 性がある。プラットフォームとソフトウェア上での完全性検査は、関連するライ センス検査およびアップロード・ソフトウェアに対する完全性検査を可能とし、 データがバイパスされたり、変更されたりすることを回避する。上述した使用許 諾の態様は、PCプロセッサ上に依存するものではない。—このアルゴリズム機 能はトラステッド・ハードウェア内で実施されるため、デバッガまたはチップ・ シミュレータによりそのプロセスが解析されることはありえない。

[0252]

・単一のLMFは、1つの開発者により販売されたアプリケーションのすべて の機能を管理できる。しかし、開発者毎に個別の構成が必要であり、おそらく異 なるライセンス・マネジャー間ではクラッシュする可能性がある。ユーザサイト 毎にただ1つのライセンス・マネジャーを持たせ、各開発者がこれに接続する方がよい。このモデルはより一般的で、すべての開発者をカバーできる。

[0253]

・ソフトウェア・ソリューションは、遅い暗号化を提供し、あまりセキュアではなく、限られた量のセキュリティのみを格納されたデータへ提供する。遅い暗

号化は、使用を限定し、すべての通信に対する大量の暗号化の使用を非実用的なものとする。エンドユーザは、自分達の通信およびアプリケーションをさらに長く待つこと、または、通信の小片のみを暗号化することのいずれかを選択できる。ハードウェア暗号化はより速い。すべての通信に対して高速の暗号化を使用することによって、通信が透過的になる。一部分暗号化より良い解決策である。ハードウェアは、不正耐性パッケージ内に収容されることができるため、よりセキュアな状態で広く認識され、そのインタフェースはよりセキュアに制御されることが可能である。ハードウェア・ソリューションにより、鍵やユーザ情報などの重要データの保護を極めて大きくすることが可能になる。

[0254]

例Dの使用の主要な種類が2つある:

- ・第一に、マシン・ベースのライセンスモデルが最も適切である状況において:
 - ・データSは鍵Kを用いて暗号化される。;
- ・ユーザはクリアリングハウスまたは開発者 C に登録し、相互認証があり、トラステッド・モジュール I Dが C に付与される。;
- ・Cは、任意の手ごろな手段により、署名されハッシュされた、暗号化された データおよび関連するソフトウェア実行プログラムをユーザへ送信する。;
- ・クライアント・コンピュータ上のセキュア・ローダが完全性を検査し、完全 性検査が成功した場合、データ S をインストールする。;
- ・Cからトラステッド・モジュールへのロック解除鍵を転送には対称鍵暗号が 用いられる。転送された鍵がシステムレベルのロック解除鍵である場合、この鍵 は他のマシンへは有効でないため、例Bと同様に、第三者から保護される必要は ない。;
 - ・ソフトウェア実行プログラムは、CまたはCにより信用された第三者によってその内部に事前に格納されたアルゴリズムを用いて、ロック解除鍵及びトラステッド・モジュールIDからKに対応する復号化鍵を計算する。;
 - ・復号化鍵は、データを復号化し、これを実行可能にするために用いられる。 【0255】
 - ・第二に、ユーザ・ベースのライセンスモデルが必要とされる場合において:

- ・データSは鍵Kを用いて暗号化される。;
- ・ユーザはクリアリングハウスまたは開発者Cに登録すし、相互認証がある。 そして、CはスマートカードIDを与えられる。;
- ・Cは、任意の手ごろな手段により、署名されハッシュされた、暗号化された データ及び関連するソフトウェアをユーザへ送信する。;
- ・ユーザにより選択されたクライアント・コンピュータ上のセキュア・ローダ は、完全性を検査し、完全性検査が成功した場合にデータ S をインストールする 。:
- ・ロック解除鍵は、任意の手ごろな手段により、Cからユーザへ転送される。 この鍵は特に機密性のものではなく、電話または電子的に転送されることができる。;
- ・ユーザは、トラステッド・プラットフォーム・コンピュータにログインし、 スマートカードをリーダへ挿入する。;
- ・ユーザがデータを実行しようとするとロック解除鍵の入力 (タイプ) が促される。;
- ・ソフトウェア実行プログラムは、CまたはCにより信頼された第三者によってその内部に事前に格納されたアルゴリズムを用いて、ロック解除鍵とスマートカードIDからKに対応する復号化鍵を計算する。;
- ・この復号化鍵は、データを復号化し、データを実行可能にするために用いられる。

[0256]

例 E:

上述の例A~Dのいずれかを使用し、トラステッド・モジュール内で適切にセグメント化されたアプリケーションを動作させるオプションが存在する:現在と同様の方法でプラットフォーム上でアプリケーションを動作させるのことに加えて、内部マシン・トラステッド・モジュール内、または、スマートカードなどの可搬式トラステッド・モジュール内、あるいは、これらの組み合わせ内でアプリケーションを動作させるための追加のオプションがある。スマートカード上で複数のアプリケーションを動作させることについてすでに特許された当業者に既知

である最先端技術が用いられる。

[0257]

例 F:

最後の例は、複数のトラステッド装置をどのように組み合わせたら柔軟な方法でデータの使用許諾が行えるかの例である。内部マシントラステッド・モジュールと、スマートカードなどの可搬式トラステッド・モジュールとの組み合わせは、ホットデスキング・ライセンスモデルが使用され、また、OSがソフトウェア実行プログラムと通信するという特定の場合について考慮される。同様の処理は、図19に記載のモデルに対しても使用される。

[0258]

データに対する登録及び/又は支払いがあると、クリアリングハウスまたは開発者(正確な支払いモデルに従う)は、購入されたデータにしたがって、更新されるトラステッド・モジュールIDに対応するデータベース・エントリにアクセス権を与える。(これに先立って、前の例で説明したように、相互認証があり、これらの団体間の公開鍵証明書が交換される)。データベースを動作させるパーティは、共有対称鍵を設定する公開鍵暗号化を使用して、及び、それぞれが自分のメッセージに署名することによって、クリアリングハウスまたは開発者と通信する。保護されるべきメッセージの内容は、標準のプロトコルに従って、ランダムに生成されたDESキーを用いて暗号化され、意図する受信者の公開鍵を用いてRSA暗号化された対称鍵と共にに転送される。

[0259]

・クリアリングハウスまたは開発者は、(カスタマイズされた)ソフトウェア 実行プログラムと関連づけられたデータを、クライアントへ送信する。このソフトウェア実行プログラムは、トラステッド・モジュールの公開鍵がソフトウェア 実行プログラムに挿入されるようにカスタマイズされる(または、共有鍵がセキュア実行プログラムとトラステッド・モジュールとの間に設定される)。データおよびソフトウェア実行プログラムの両方がハッシュされ、クリアリングハウス/開発者の秘密鍵を用いて署名され、これに対応する公開鍵がトラステッド・モジュールに格納される。

[0260]

・セキュア・ローダは、このデータおよびソフトウェア実行プログラムを完全・性検査する。:これは、インストール時に、ハッシュ化、及び、(トラステッド・モジュール内の公開鍵を用いて)復号化された署名との比較により、パッケージが検証されることで行なわれる。

[0261]

デジタル署名が期待されるものに合致しない場合、ソフトウェア実行プログラムはロードされない。

[0262]

・スマートカードを使用するログオン時には、スマートカードおよびトラステッド・モジュールの公開鍵証明書が将来の通信に備えて(これがすでにされなかった場合)交換される。そして、トラステッド・モジュールとスマートカードの間に相互認証がある。

[0263]

- トラステッド・モジュールは(現在の)スマートカードIDを格納する。【0264】
- ・ユーザが何らかのデータを実行したいと望む場合、そのデータに対応するソフトウェア実行プログラムは、そのデータへの参照と共に乱数(ノンス)を送信することにより、セキュア実行プログラムへチャレンジ/レスポンスを発行する

[0265]

- ・セキュア実行プログラムは、スマートカード I Dを使用して、またはスマートカード上に格納された何らかの情報を得ることによって、データに対して適切なライセンス検査を行う。たとえば、上述のライセンスモデルを使用して、このセキュア実行プログラムは:
- ・トラステッド・モジュール内に格納されたプロファイルに挿入されたスマート カードのユーザ I Dに従って、そのデータの実行がライセンスされているか否か を検査する。
- ・または、トラステッド・モジュール内に格納されたプロファイルのトラステッ

ド・モジュール I Dに基づいて、そのデータの実行がライセンスされているか否かを検査する。または、

・外部データベースの一部を参照またはダウンロードしてトラステッド・モジュール内にプロファイルを形成し、上述の方法により、データがライセンスされて、いるか否かを確認する。

[0266]

・有効なライセンスが存在しない場合、セキュア実行プログラムはエラーメッセージを返し、ソフトウェア実行プログラムは、エラーメッセージからライセンスに伴う問題の正確な種類を判定して、適切にOSへ知らせることができる。有効なライセンスが存在する場合、セキュア実行プログラムは、トラステッド・モジュールの秘密鍵を用いて署名および暗号化された、ノンスおよびデータ参照を含むメッセージを返す。

[0267]

・ソフトウェア実行プログラムは、トラステッド・モジュールの公開鍵を使用してセキュア実行プログラムの返答が正しいかを検証し、データを実行するための呼び出しをOSへ送るか、または、OSにエラー・メッセージを送信するか、のいずれかを適切におこなう。

[0268]

・ログは、スマートカードではなく、マシンのトラステッド・モジュール内に保持され、適宜更新される。

[0269]

本発明の実施形態は純粋に例として説明しており、本発明の範囲内において多くの修正および拡張がなされることが可能であることは理解されるべきである。

【図面の簡単な説明】

【図1】

本発明の実施形態を実施可能なシステムを示す図である。

【図2】

スマートカードリーダを介してスマートカードと通信するように構成されたトラステッド装置、及び一群のモジュールを備えるマザーボードを示す図である。

[図3]

トラステッド装置をさらに詳細に示す図である。

【図4】

コンピューティング装置の完全性メトリックを取得する際に関係するステップ を示す系統線図である。

【図5】

トラステッド・コンピューティング・プラットフォームと、その完全性を検証 するトラステッド・プラットフォームを含むリモート・プラットフォームとの間 の通信を確立する際に関係するステップを示す系統線図である。

[図6]

本発明の実施形態に従って使用されるユーザのスマートカードの動作部分を示す図である。

[図7]

スマートカードとホスト・プラットフォームとを相互認証する処理を示す系統 線図である。

【図8】

図21のシステムのトラステッド・モジュールの略ブロック図である。

【図9~図12】

本発明で使用されるさまざまな通信方法を示す図21のシステムの一部を示す

【図13】

図21のシステムで使用されるプロトコル・データ・ユニットのフォーマット を示す。

【図14】

本発明の特定の実施形態を説明するために用いられる図2.1のシステムの修正 を示す。

【図15】

図14のシステムのトラステッド・モジュールの論理コンポーネントの図である。

【図16】

図14のシステムの保護されるデータまたはソフトウェアの構造を示す。

【図17】

図14のシステム上のソフトウェアまたは他のデータのインストールまたはアップグレードを示すフローチャートである。

【図18】

ライセンス検査の1モデルを用いる図14のシステムにおける、保護されるソフトウェアまたはデータの使用を示すフロー・チャートである。

【図19】

ライセンス検査の他のモデルを用いる図14のシステムにおける、保護される ソフトウェアまたはデータの使用を示すフローチャートである。

【図20】

ライセンス検査のさらなるモデルを用いる図14のシステムにおける、保護されるソフトウェアまたはデータの使用を示すフローチャートである。

【図21】

他の特許出願(2000年2月15日付の国際特許出願第PCT/CG00/00504号)の主題であるホストコンピュータ・システムの略ブロック図である。

【図1】

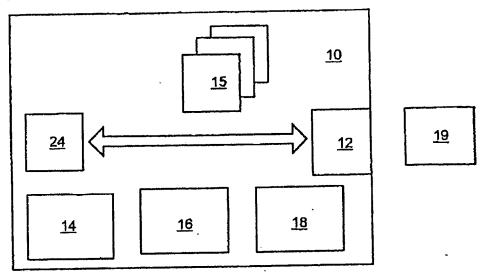
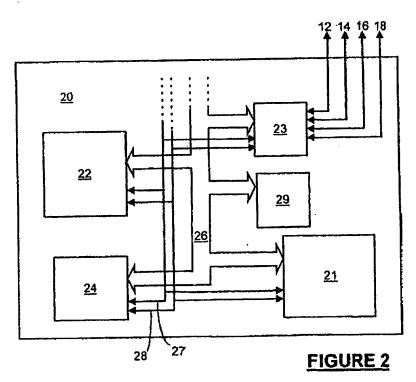
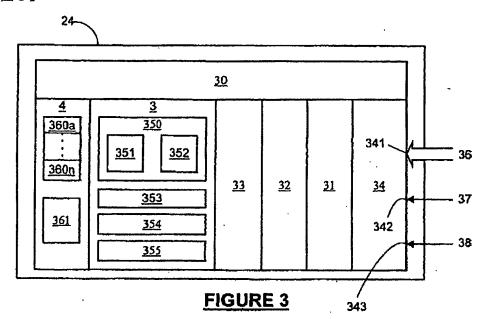


FIGURE 1

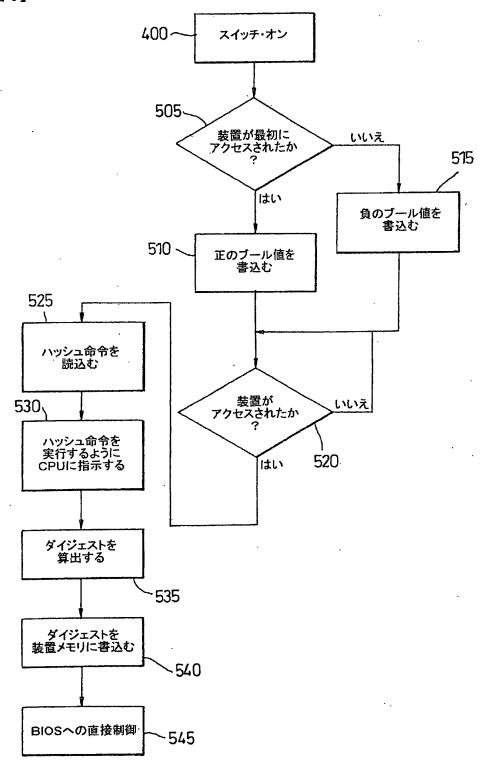
【図2】



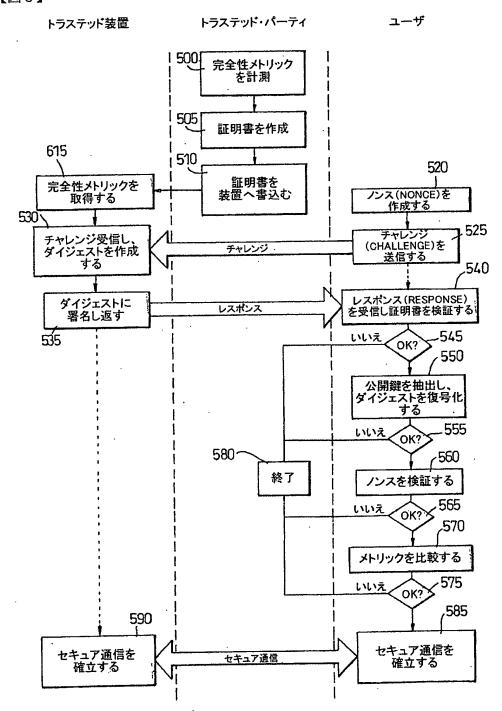
【図3】



【図4】



[図5]



【図6】

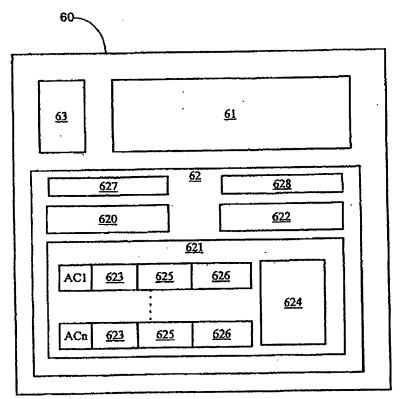
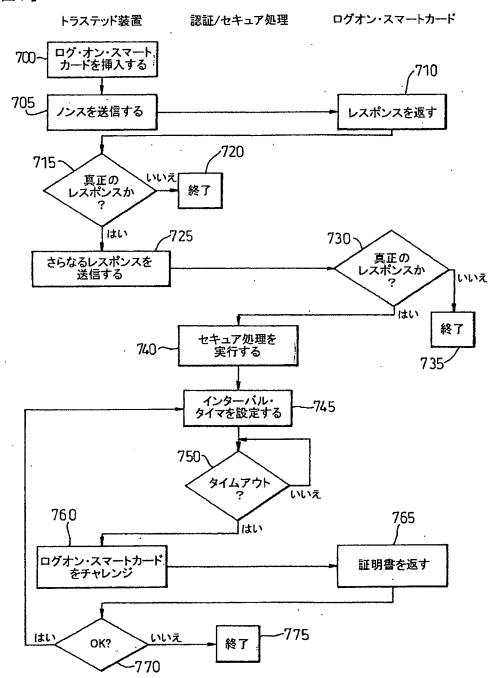
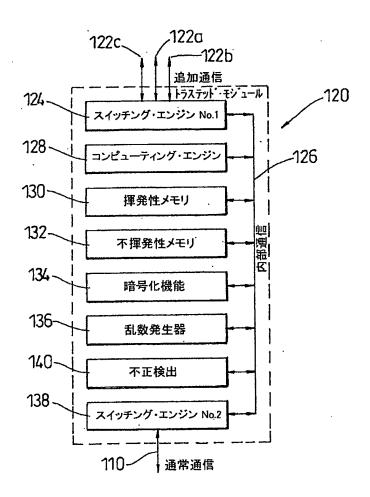


FIGURE 6

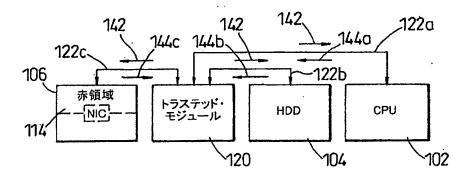
[図7]



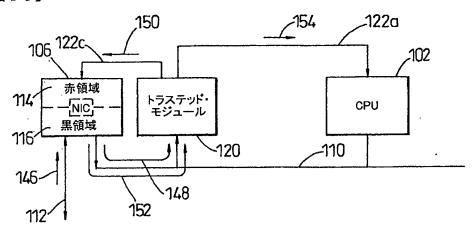
[図8]



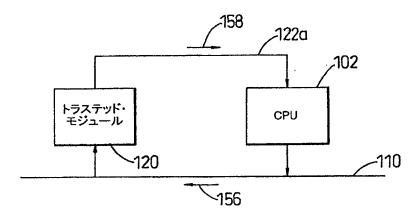
【図9】



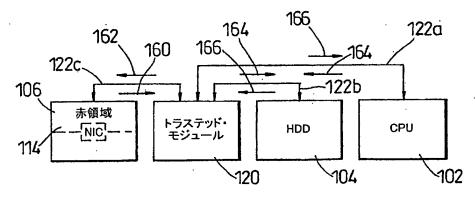
[図10]



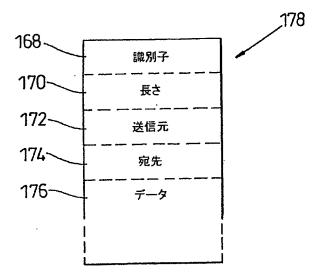
【図11】



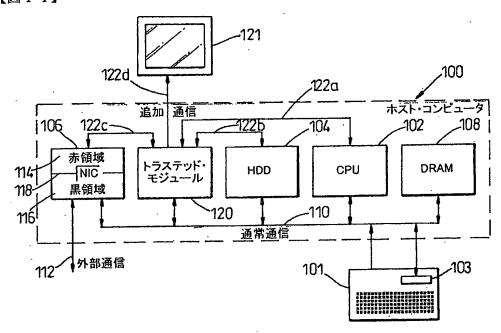
[図12]



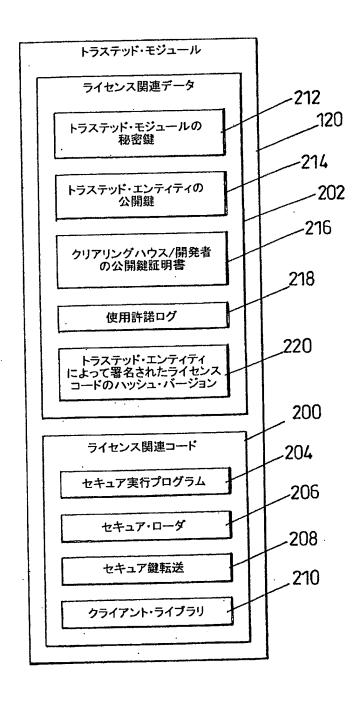
【図13】



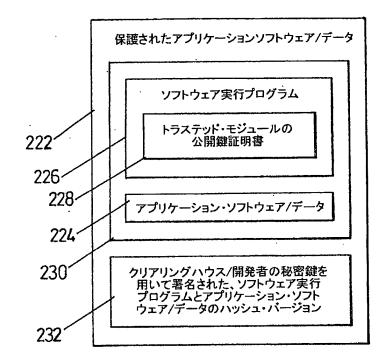
【図14】



【図15】



【図16】

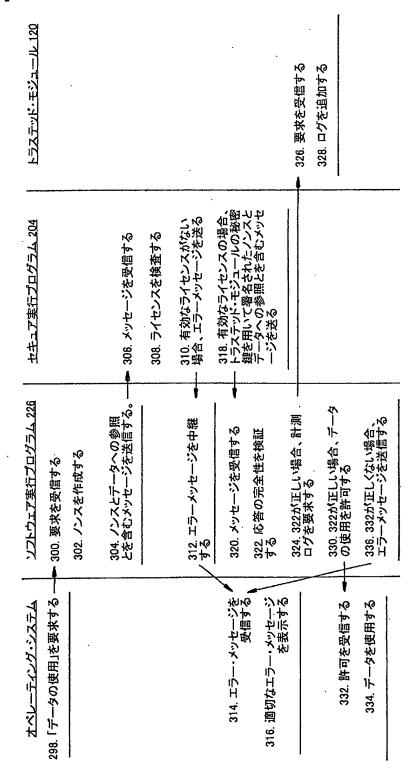


252. 248が合致した場合、トラステッド・モジュールに計測の、を追加する。 254.248が合致した場合、データのインストールを許可する。 248. 算出されたハッシュを受信されたハッシュと比較する。 250.248が台致しない場合、エラーメッセージを送信する。 246. 238が有効であれば、データのハッシュを算出する。 238. データのハッシュ・バージョンの署名を検査する 240.238が無効であれば、エラーメッセージを送る。 セキュア・ローダ 206 236. 要求を受信する 256. データをインストールする 244. 適切なエラー・メッセージを表示する 242. エラー・メッセージを受信する 234.「データをインストール」を要求し、データと、データの署名されたハッシュ・バージョンを送る。 オペレーティング・システム

-112-

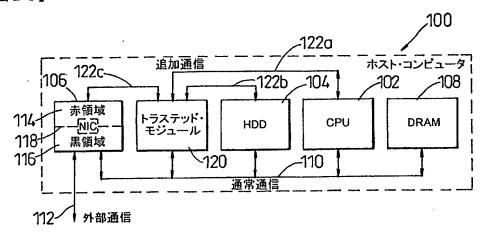
トラステッド・モジュール 120		,	▼ 286. 要求を受信する288. ログを追加する
ソフトウェア実行プログラム 226	 266. メッセージを受信する 268. トラステッド・モジュールの公開鍵を使用して、メッセージを検証および認証する。 	- 270. 268が正しくない場合、 エラーメッセージを送信する。 278. 268が正しい場合、ノンス とデータへの参照と、使用許諾 モデルとを送信する。	
セキュア実行プログラム 204 - 260. 要求を受信 262. ノンスを生成する	264. ノンスとデータへの参照から トラステッド・モジュールの秘密鍵 によって署名されたメッセージを 生成し、送信する	272. エラーメッセージを中継する	284. 282が有効の場合、計測 ログを要求する。 290. 282が有効の場合、データ 使用を許可する。 296. 282が無効の場合、エラー メッセージを送信する
オペレーティング・システム 258. 「データの使用」を要求 ——		274. エラーメッセージを 受信する	276. 適切なエラーメッセージ を表示する。 292. 許可を受信する。 294. データを使用する

【図19】



オペレーティング・システム	◆ 314. エラーメッセージを受信する	316. 適切なエラーメッセージを 表示する		334. データを使用する
	(専用通信路)		(専用通信路)	
トラステッド・モジュール 120 - 300. 要求を受信する 308. ライセンスを検査する	310. 有効なライセンスがない 場合、エラーメッセージを送信 する	324. 有効なライセンスの場合、 計測ログを追加する	330. 有効なライセンスの場合、 データの使用を許可する	
ソフトウェア実行プログラム 226 98.「データの使用」を要求する ── (任意で、ライセンス検査を指定 する)				

【図21】



【国際調査報告】

INTERNATIONAL SEARCH RE	PORT		ficetion No 703101
FICATION OF SUBJECT MATTER		101,45 41,	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,
696F 1/00			
	ification and IPC	· <u></u>	
	cation cymbolo)		
G06F			
for searched other than minimum documentation to the extent th	at such documents are inc	ruded in the Settle Se	Parched
rts beso consulted during the international occurch (name of data ta, EPO-Internal, PAJ	s bese and, where precise	å, search terme used	0
entb considered to be relevant			
Citation of document, with Indication, where appropriate, of the	nelevant passages		Relevant to claim No.
US 5 473 692 A (DAVIS DEREK L) 5 December 1995 (1995-12-05)			1-3,6,28
the whole document			4,5,7-27
EP 0 684 538 A (IBM) 29 November 1995 (1995-11-29) column 5, line 6 - line 53			1-3,6,28
US 5 680 547 A (CHANG STEVE MIN 21 October 1997 (1997-10-21)	IG-JANG)		
WO 98 36517 A (JPC INC) 20 August 1998 (1998-08-20)			<u> </u>
EP 0 849 657 A (NCR INT INC) 24 June 1998 (1998-06-24)			
ner documents are listed in the continuation of box C.	X Paters family	क्षात्रकाम् काक विश्ववर्ष	in ennex.
tegories of cited documents; and defining the general state of the sart which is not ared to be of ps. Kouler relevance focument but published on or after the International atte	or priority date as ched to understa trvention "X" document of partic common he consid	nd not in conflict with nd the principle of th ruler refevences the c ered novel or carno	ithe application but sory underlying the oldined invention the considered to
is albot to establish the publicasion date of another or other special reason (as specially) ant retenting to an oral disobscure, uses, exhibition or nations was calificated prior to the international filtro data but	"Y" document of partic current be consided document to con- meres, such con- in the art.	ndar refevences the c lored to involve en in bined with one or m binedon being dovid	custos exception custos exceptions the creation existed
actual completion of the transformal search	Date of meding o	Tre international so	erch report
6 September 2000	04/10/2	2000	
netting address of the ISA European Patent Office, P.B. 5818 Patentisen 2 M. — 2201 NY RIPMIN Tet. (451-70) 340-2040, Tx. 31 001 ope nl. Farr (431-70) 340-3016			
	clintermedional Patent Crossification (PC) or to both national clear BEARCHED purportation coordinate (placetification system followed by classific G06F In searched other than minimum documentation to the extent the transport of the patent	Intermedional Patent Classification (PC) or to both national classification and IPC BEARCHED CONSTRUCTION CREATER CONSTRUCTION Created during the International description of the extent that such documents are included the than minimum documentation to the extent that such documents are included to the properties of the extent of the same and, where practice its, EPO-Internal, PAJ ENTS CONSTRUCTION OF SET RELEVANT Creation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages US 5 473 692 A (DAVIS DEREK L.) 5 December 1995 (1995-12-05) the whole document EP 0 684 538 A (IBM) 29 November 1995 (1995-12-05) the whole document EP 0 684 538 A (IBM) 29 November 1995 (1995-12-05) the whole document EP 0 684 538 A (IBM) 29 November 1997 (1997-10-21) WO 98 36517 A (JPC INC) 20 August 1998 (1998-08-20) EP 0 849 657 A (NCR INT INC) 24 June 1998 (1998-08-20) EP 0 849 657 A (NCR INT INC) 24 June 1998 (1998-06-24) For documents are Selection from confirmation of box C. EX Patent family in general states of the art which is not expected reason last specified in the relation of a selection date of another or or other special reason last specified in the relation of the selection date of another or another properties of classification date of another or another properties of the international decoument of particles of the selection date of another or another properties of the international search 5 September 2000 04/10/2 Authorized others Authorized others	Intermedicinal Peters Classification (PC) or to both national dessitionation and IPC SEARCHED purportation coarched (desdication system followed by discrification symbols) GIDF Intermedicinal particular discrimentation to the extent that such documents are included in the fields on searched other than minimum discrimentation to the extent that such documents are included in the fields on a searched during the international coarch (name of data base and, where prooficed, search terms used that, EPO—Internal, PAJ INTS CONSIDERED TO BE RELEVANT Citation of document, with indication, where appropriate, of the network passages US 5 473 692 A (DAVIS DEREK L) 5 December 1995 (1995—12—05) the whole document EP 0 684 538 A (IBM) 29 November 1995 (1995—12—05) the whole document EP 0 684 538 A (IBM) 29 November 1997 (1997—10—21) WO 98 36517 A (JPC INC) 20 August 1998 (1998—08—20) EP 0 849 657 A (NCR INT INC) 24 June 1998 (1998—08—20) EP 0 849 657 A (NCR INT INC) 24 June 1998 (1998—06—24) Trick occurrently be principled about or after the international control to be operated of the configuration of the international control of the principle of the international search is repetitively to design of the service of the configuration of the international search is reposited by published on or after the international search is reposited by a defined above the international search is september 2000 Authorized others O4/10/2000 Authorized others Authorized others Authorized others Authorized others O4/10/2000

Forta PCT/ISA/210 (second sheet) (July 1992)

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

tote vel Application No PCT/GB 00/03101

Patent document cited in search repo	1	Publication date	١	Patent family member(e)	Publication date
US 5473692	A	05-12-1995	AU	3583295 A	27-03-1996
			EP	0780039 A	25-06-1997
			JP	10507324 T	14-07-1998
			WO	9608092 A	14-03-1996
•			US	5568552 A	22-10-1996
EP 0684538	A	29-11-1995	US	5564038 A	08-10-1996
_, ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,			JP	7319689 A	08-12-1995
			US	5771347 A	23-06-1998
US 5680547	A	21-10-1997	US	5444850 A	22-08-1995
			AU	1042895 A	15-05-1996
			JP	10511783 T	10-11-1998
			MO	9613002 A	02-05-1996
WO 9836517	A	20-08-1998	US	5953502 A	14-09-1999
			EP	1013023 A	28-06-2000
		:	US	6038667 A	14-03-2000
EP 0849657	A	24-06-1998	JP	10282884 A	23-10-1998
			ZA	9710559 A	24-05-1999

From PCT/(SAC10 (posent birdly suvert) (Auy 1992)

フロントページの続き

(72)発明者 チャン,デイビッド アメリカ合衆国カリフォルニア州95030, モンテセレノ,メイズ・アベニュー・ 16112

F ターム(参考) 5B017 AA07 BA05 BA07 CA16 5B076 BB06 FB01 FB10 【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載

【部門区分】第6部門第3区分

【発行日】平成17年12月22日(2005.12.22)

【公表番号】特表2003-507785(P2003-507785A)

【公表日】平成15年2月25日(2003.2.25)

【出願番号】特願2001-517235(P2001-517235)

【国際特許分類第7版】

G 0 6 F 1/00

G O 6 F 12/14

[FI]

G 0 6 F 9/06 6 6 0 A G 0 6 F 12/14 3 2 0 A G 0 6 F 9/06 6 6 0 H

【手続補正書】

【提出日】平成16年11月8日(2004.11.8)

【手続補正1】

【補正対象醬類名】明細醬

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正の内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】

内部の不正に対する抵抗力を有し、第三者の公開鍵証明書(214)を格納するトラステッド・モジュール(120)と、

コンピュータプラットフォームまたは該コンピュータプラットフォームのユーザが特定のデータを使用するための許諾を受けているか否かを検査し、該データを使用するためのインタフェース、またはそれら両方のインタフェースとして機能するセキュア実行プログラム(204)、および前記プラットフォームまたは該プラットフォームのユーザが特定のデータをインストールするための許諾を受けているか否かの検査、インストール前のデータの完全性の検査、またはそれら両方の検査を実施するためのセキュア・ローダ(206)のうちの少なくとも一方を含むライセンス関連コードを格納する手段と、

第三者の秘密鍵を用いて署名された前記ライセンス関連コードのハッシュされたバージョンを格納する手段とからなるコンピュータ・プラットフォームであって、

前記プラットフォームのブート時に、前記署名されたバージョンおよび前記公開鍵証明 魯(214)を参照して、前記ライセンス関連コード(200)の完全性検査を実施し、該完全性検 査が失敗した場合、前記ライセンス関連コード(200)をロードしないようにプログラムさ れた、コンピュータ・プラットフォーム。

【請求項2】

前記完全性検査は、

前記ライセンス関連コード(200)を読み込み、該ライセンス関連コード(200)をハッシュして第1のハッシュを生成し、

前記署名されたバージョンを読み込み、該署名されたバージョンを前記公開鍵証明書 (214)を用いて復号して第2のハッシュを生成し、

前記第1のハッシュと前記第2のハッシュを比較することによって実施される、請求項1に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項3】

前記ライセンス関連コード(200)は、前記トラステッド・モジュール(120)と、他のコン

ピュータ・プラットフォームの他のトラステッド・モジュール(120)との間で、ライセンス鍵を転送できるようにするためのセキュア鍵転送コード(208)をさらに含む、請求項1または請求項2に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【 請求項4】

前記ライセンス関連コード(200)は、前記トラステッド・モジュール(120)と通信するために呼び出されるインタフェース・サブルーチンのライブラリ(210)をさらに含む、請求項1~4のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項5】

前記ライセンス関連コード(200)は、少なくとも1グループのデータについて、対応するデータグループを指定し、該データグループに対するインタフェースとして機能するソフトウェア実行プログラムを(それぞれ)含む、請求項1~4のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項6】

前記ライセンス関連コード(200)を格納する手段、および前記ライセンス関連コード(200)のハッシュされたバージョンを格納する手段のうちのいずれか一方または両方の少なくとも一部が、前記トラステッド・モジュール(120)によって提供される、請求項1~5のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項7】

前記トラステッド・モジュール(120)と前記プラットフォームのオペレーティング・システムとの間に、前記コンピュータ・プラットフォームの他の部分へはアクセスすることができない専用通信路(122a)を有する、請求項1~6のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項8】

前記オペレーティング・システムは、前記プラットフォームまたは該プラットフォームのユーザが前記特定のデータをインストールするための許諾を受けているか否かに関するライセンス検査、および前記特定のデータの完全性の検査のうちのいずれか一方または両方を前記セキュア・ローダ(206)に対して要求するように動作し、

前記セキュア・ローダ(206)は、前記要求に応答してその検査を実施し、該検査の結果 を前記オペレーティング・システムに返答するように動作し、

前記オペレーティング・システムは、前記返答に応じて前記特定のデータをインストールするか否かを決めるように動作する、請求項1~7のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項9】

前記オペレーティング・システムは、前記セキュア・ローダ(206)にのみ応答して前記 特定のデータをインストールするようにプログラムされる、請求項8に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項10】

前記トラステッド・モジュール(120)は、インストールされる前記特定のデータに関連 するパーティの公開鍵証明費(216)を格納し、

前記オペレーティング・システムは、前記検査の要求の中に、前記特定のデータと一緒に、前記関連するパーティの秘密鍵を用いて署名された前記特定のデータのハッシュされたバージョンを含めるように動作し、

前記検査を実施する際に、前記セキュア・ローダ(206)は、前記要求に含まれる前記特定のデータをハッシュして第3のハッシュを生成し、前記要求に含まれる前記ハッシュされ署名されたバージョンを前記関連するパーティの公開鍵証明費(216)を用いて復号して第4のハッシュを生成し、前記第3のハッシュと前記第4のハッシュが一致するか否かに応じて前記応答を生成するように動作する、請求項8または請求項9に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項11】

前記検査の要求は、前記特定のデータのための前記ソフトウェア実行プログラムを含む

、 請求項 5 に直接または間接に従属したときの請求項 1 0 に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項12】

前記ソフトウェア実行プログラム(または前記ソフトウェア実行プログラムのうちの少なくとも 1 つ)は、特定のデータのインストールを前記トラステッド・モジュール(120) に対して要求するように動作し、

前記トラステッド・モジュール(120)内の前記セキュア・ローダ(206)は、前記要求に応答して、前記プラットフォームまたは該プラットフォームのユーザが前記特定のデータをインストールするための許諾を受けているか否かに関するライセンス検査、および前記データの完全性の検査のうちのいずれか一方または両方を実施し、該検査の結果を前記オペレーティング・システムに返答するように動作し、

前記オペレーティング・システムは、前記応答に応じて前記特定のデータをインストールするか否かを決めるように動作する、請求項5に従属したときの請求項6、および該請求項6に従属したときの請求項7~11のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項13】

前記オペレーティング・システムは、前記トラステッド・モジュール(120)にのみ応答して前記特定のデータをインストールするようにプログラムされる、請求項12に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項14】

前記トラステッド・モジュール(120)から前記オペレーティング・システムへの前記応答は、前記専用通信路(122a)を介して供給される、請求項7に従属したときの、請求項12または請求項13に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項15】

前記検査が成功した場合、前記トラステッド・モジュール(120)が、前記特定のデータを監査するためのログを生成するように動作する、請求項8~14のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項16】

前記検査が成功した場合、前記セキュア・ローダ(206)が、前記特定のデータに対して ウィルス検査を実施するように動作する、請求項8~15のうちのいずれか一項に記載の プラットフォーム。

【請求項17】

インストールの際に、前記特定のデータが前記トラステッド・モジュール (120) にインストールされる、請求項8~16のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項18】

着脱可能な他のトラステッド・モジュール(120)をさらに含み、

最初に述べたトラステッド・モジュール(120)と前記着脱可能なトラステッド・モジュール(19)との間で認証検査を実施するように動作し、

インストールの際に、前記特定のデータが、前記他のトラステッド・モジュール(120) にインストールされる、請求項 8 \sim 1 6 のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項19】

前記ソフトウェア実行プログラム(または前記ソフトウェア実行プログラムのうちの少なくとも1つ)は、前記トラステッド・モジュール(120)の公開鍵(228)と、各データに関するライセンスモデルとを含み、

前記オペレーティング・システムは、前記ソフトウェア実行プログラムに対し、該ソフトウェア実行プログラムの各データを使用すべきことを要求するように動作し、

前記ソフトウェア実行プログラムは、前記要求に応答して、前記プラットフォームまた は該プラットフォームのユーザが前記データを使用するための許諾を受けているか否かに 関するライセンス検査を、該ソフトウェア実行プログラムのライセンスモデルを用いて前 記セキュア実行プログラム(204)に対して要求するように動作し、

前記セキュア実行プログラム(204)は、後者の要求に応答して、要求された前記ライセンス検査を実施し、該ライセンス検査の結果を前記トラステッド・モジュール(120)の秘密鍵(212)を用いて署名し、該署名された結果を前記ソフトウェア実行プログラムに返答するように動作し、

前記ソフトウェア実行プログラムは、前記返答に応答して、前記署名された結果の完全性を前記トラステッド・モジュール(120)の公開鍵(228)を用いて検査し、前記ライセンス検査の結果に関する完全性検査が成功すると、前記データの使用を前記オペレーティング・システムに対して要求するように動作する、請求項5、および請求項5に直接または間接に従属したときの請求項6~18のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項20】

前記ソフトウェア実行プログラム (または前記ソフトウェア実行プログラムのうちの少なくとも1つ) は、前記トラステッド・モジュール(120)の公開鍵(228)と、各データに関するライセンスモデルとを含み、

前記オペレーティング・システムは、前記セキュア実行プログラム(204)に対し、特定のデータの使用を要求するように動作し、

前記セキュア実行プログラム(204)は、前記要求に応答して、前記トラステッド・モジュール(120)の秘密鍵(212)を用いて署名された前記特定のデータに関するライセンスモデルの要求を各ソフトウェア実行プログラムへ送信するように動作し、

前記ソフトウェア実行プログラムは、後者の要求に応答して、前記要求の完全性を前記トラステッド・モジュール(120)の前記公開鍵(228)を用いて検査し、該完全性の検査が成功すると、前記ライセンスモデルを前記セキュア実行プログラムへ送信するように動作し

前記セキュア実行プログラム(204)は、前記ライセンスモデルを受信すると、該ライセンスモデルを用いてライセンス検査を実施し、該ライセンス検査が成功すると、前記データの使用を前記オペレーティング・システムに対して要求するように動作する、請求項5、および請求項5に直接または間接に従属したときの請求項6~19のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項21】

前記セキュア実行プログラム(204)は少なくとも1つのライセンスモデルを含み、

前記オペレーティング・システムは、前記特定のデータの使用を前記セキュア実行プログラム(204)に対して要求するように動作し、

前記セキュア実行プログラム(204)は、前記要求に応答して、前記ライセンスモデルまたは前記ライセンスモデルのうちの1つを用いてライセンス検査を実施し、該ライセンス検査が成功すると、前記データの使用を前記オペレーティング・システムに対して要求するように動作する、請求項1~20のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項22】

前記オペレーティング・システムは、前記セキュア実行プログラム(204)または前記ソフトウェア実行プログラムにのみ応答して前記特定のデータをインストールするようにプログラムされる、請求項19~21のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項23】

前記セキュア実行プログラム(204)は少なくとも1つのライセンスモデルを含み、

前記ソフトウェア実行プログラム(または前記ソフトウェア実行プログラムのうちの少なくとも1つ)は、前記トラステッド・モジュール(120)に対し、該トラステッド・モジュールの各データを使用すべきことを要求するように動作可能であり、

前記トラステッド・モジュール(120)内の前記セキュア実行プログラム(204)は、前記要

求に応答して、前記ライセンスモデル、または前記ライセンスモデルのうちの1つを用いてライセンス検査を実施し、該ライセンス検査が成功すると、前記データのインストールを前記オペレーティング・システムに対して要求するように動作する、請求項5に従属したときの請求項6、および請求項6に従属したときの請求項7~22のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項24】

前記オペレーティング・システムは、前記トラステッド・モジュール(120)にのみ応答して前記特定のデータを使用するようにプログラムされる、請求項23に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項25】

前記セキュア実行プログラム(204)からオペレーティング・システムへのデータ使用の要求は、前記専用通信路(122a)を介して供給される、請求項7に直接または間接に従属したときの請求項20~24のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項26】

前記トラステッド・モジュール(120)は、前記オペレーティング・システムに対するデータ使用の要求をログ記録するように動作する、請求項19~25のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。

【請求項27】

ユーザ識別を含む着脱可能な他のトラステッド・モジュール(120)をさらに含み、

前記プラットフォームが、最初に述べたトラステッド・モジュール(120)と前記着脱可能なトラステッド・モジュール(19)との間で認証検査を実施するように動作し、

ライセンス検査の際に、前記セキュア実行プログラム(204)または前記ソフトウェア実行プログラムが、前記ユーザ識別を参照して前記ライセンス検査を実施するように動作する、請求項19~26のうちのいずれか一項に記載のコンピュータ・プラットフォーム。